

UNIVERSIDAD NACIONAL AUTONOMA DE MEXICO

FACULTAD DE INGENIERIA

DE RECURSOS EN DISCO EN UN SISTEMA MAYOR BURROUGHS

T E S I S

QUE PARA OBTENER EL TITULO DE

INGENIERO EN COMPUTACION

P R E S E N T A

PEDRO GUTIERREZ CARDOSO

DIRECTORA: MAT. GUADALUPE QUIJANO LEON





UNAM – Dirección General de Bibliotecas Tesis Digitales Restricciones de uso

DERECHOS RESERVADOS © PROHIBIDA SU REPRODUCCIÓN TOTAL O PARCIAL

Todo el material contenido en esta tesis está protegido por la Ley Federal del Derecho de Autor (LFDA) de los Estados Unidos Mexicanos (México).

El uso de imágenes, fragmentos de videos, y demás material que sea objeto de protección de los derechos de autor, será exclusivamente para fines educativos e informativos y deberá citar la fuente donde la obtuvo mencionando el autor o autores. Cualquier uso distinto como el lucro, reproducción, edición o modificación, será perseguido y sancionado por el respectivo titular de los Derechos de Autor.

INDICE

INTRODUCCION	1
CAPITULO I. ANTECEDENTES	I-1
1.1 Introducción a los sistemas mayores de Burroughs	ī-ī
1.1.1 Unidad central de proceso	ī-ī
1.1.2 Subsistema de memoria	T-4
1.1.3 Subsistema de entrada/salida y comunicación de	
datos	1-6
1.1.4 Subsistema de mantenimiento	T-8
1.1.5 Sistema operativo	I-10
1.2 Organización de la información en los subsistemas	
de almacenamiento secundario	I-12
1.2.1 Estructura del directorio de disco	I-14
1.3 Utilerías para el manejo de archivos	I-18
1.3.1 Library Maintenance	1-18
1.3.2 System Filedata	I-18
1.3.3 System Filecopy	T-19
1.3.4 System Dumpall	I-19
1.4 Sistemas de control de disco desarrollados por casas	
productoras de software	1-20
1.4.1 Jampack	I-20
1.4.2 Flex	I-20
1.5 Sistema actual	I-21
1.5.1 Breve descripción del Sistema de administración	
y control de usuarios (SAYCUS)	1-21
1.5.2 Módulo de Segmentos	I-24
2.5.2 Modulo de Begmentos	
CAPITULO II. DESCRIPCION DEL PROBLEMA	II-1
2.1 Planteamiento del problema	II-ī
2.2 Objetivos en la solución del problema	II-3
2.3 Proposición de alternativas de solución	II-4
2.4 Selección de una alternativa	11-6
2.4 Dozoboton do una describerta	
CAPITULO III. DESCRIPCION DEL SISTEMA	III-1
3.1 Politicas de manejo de los recursos	III-1
3.2 Descripción funcional del sistema	III-3
3.2.1 Obtención de los datos de directorios	III-3
3.2.2 Análisis de la información de los directorios	III-4
3.2.3 Emisión de reporte estadístico	III-6
3.2.4 Corte mensual	III-7
3.3 Especificación de archivos a utilizar	III-8
3.3.1 Archivos básicos	TII-8
3.3.2 Archivos permanentes	III-11
3.3.3 Archivos temporales	
3.4 Descripción de los principales módulos del sistema	III-16
3.4 pescripción del los principales moddios del sistema 3.5 Elección del lenguaje para la programación del sistema.	III-62
3.5 Election der lenguaje para la programación der Biblema.	111 02
CAPITULO IV. CONCLUSIONES	IV-1
CAPITOIN IV. CONCLUSIONES	T A - T
APENDICE A. Diccionario de datos	A-1
APENDICE B. Programa fuente del sistema	B-1
APENDICE C. Manual de operación	C-1
APENDICE D. Ejemplos de reportes	D-1
WERMATCH N. DIGMATOR de reforces	

INTRODUCCION

La UNAM a través de la Dirección General de Servicios de Cómputo para la Administración (DGSCA) proporciona servicios de cómputo a las diferentes dependencias que pertenecen a la Secretaría General Administrativa; Secretaría de Rectoria; Coordinación de la Extensión Universitaria, y al Patronato Universitario; así como a escuelas, facultades, centros e institutos que requieran de sistemas automatizados en apoyo al desarrollo de procesos administrativos.

Para la DGSCA, como para cualquier institución o empresa, es muy importante administrar correctamente los recursos con que cuenta, para poder prestar servicio al mayor número de dependencias que sea posible y de la manera más eficiente.

Los principales recursos con que cuenta la DGSCA, además de su personal, están representados por varios equipos de cómputo, por medio de los cuales proporciona sus servicios. Estos sistemas están integrados por varias computadoras, que van desde microcomputadoras hasta sistemas grandes. Todo el equipo con que se cuenta es importante y se le da el uso que más beneficios proporciona, destacando entre éste el sistema central, integrado por dos equipos mayores Burroughs de la serie A9. Estos equipos son compartidos por varias dependencias y por lo tanto su administración adecuada es muy importante.

A la administración del equipo central, una de las principales herramientas de la Dirección, se le ha dado la importancia que requiere, por lo cual existen sistemas de apoyo a su administración. Sin embargo, el ámbito dinámico de la computación exige que éstos se modifiquen, complementen y actualicen de acuerdo a las condiciones del medio.

El objetivo de la presente tesis es avocarse a la solución de un problema particular de la administración de un equipo de cómputo: la distribución adecuada de recursos en memoria secundaria (disco) para el mejor desempeño de los trabajos de sus diferentes usuarios.

En el primer capítulo se describen una serie de antecedentes como son: una breve descripción de la arquitectura de los sistemas grandes de Burroughs, la organización de la información en el subsistema de almacenamiento secundario y las utilerías que para el manejo de archivos proporciona el proveedor. Se mencionan también algunos paquetes comerciales que pretenden resolver, especificando sus propias condiciones, el problema de la administración de los discos; así como el contexto interno de los sistemas actualmente implantados en la Dirección para apoyo a la administración de los equipos en general, así como de los discos en particular.

En el segundo capítulo se hace el planteamiento concreto del problema, se fijan los objetivos que se pretenden alcanzar y se proponen las posibles alternativas para solucionario. Como resultado de la selección de la mejor de las mismas, se propone el desarrollo de un sistema adecuado que se sitúe en el contexto concreto de las políticas de administración de recursos de la Dirección.

En el tercer capítulo se describe ya el sistema, las políticas para el manejo de recursos, incluyendose el diseño general, diagramas, descripción funcional y especificaciones de archivos.

Por ultimo se mencionan las conclusiones a las que se llegó al termino del presente proyecto.

En los apéndices se incluye el diccionario de datos, el programa fuente del sistema desarrollado, el manual de operación del sistema y ejemplos de reportes emitidos por éste.

CAPITULO I

ANTECEDENTES

1.1. INTRODUCCION A LOS SISTEMAS MAYORES DE BURROUGHS

Los sistemas mayores de Burroughs están basados en una tecnología de stack, cuya característica principal es ilevar a cabo ias operaciones siempre sobre el tope del stack y no sobre registros del procesador como lo hacen la mayoria de las máquinas. El sistema A9 está diseñado para utilizar las técnicas de multiprogramación, multiproceso y pipeline simultáneamente, obteniendo así el máximo rendimiento de la tecnología existente.

La A9 está compuesta principalmente de los siguientes grandes módulos (figura 1):

- 1. Unidad central de proceso.
- 2. Subsistema de memoria.
- 3. Subsistema de entrada/salida y comunicación de datos.
- 4. Subsistema de mantenimiento.

1.1.1. Unidad central de proceso.

La unidad central de proceso de la A9 consiste de un procesador de lógica múltiple (MLP) y tres módulos de interface a los subsistemas de memoria, entrada/salida y mantenimiento.

El MLP de la A9 maximiza las capacidades de multiprogramación y multiproceso a nivel de instrucciones de máquina. Para poder llevar a cabo estas funciones el MLP está formado a su vez por tres procesadores que multiprocesan las instrucciones, siempre y cuando se puedan dividir éstas en funciones que se puedan realizar simultáneamente. El MLP puede llevar a cabo las siguientes funciones:

- 1. Generación de tareas a partir de las instrucciones de alto nivel.
- 2. Manejo de las tareas que se encuentran esperando y monitoreo de sus

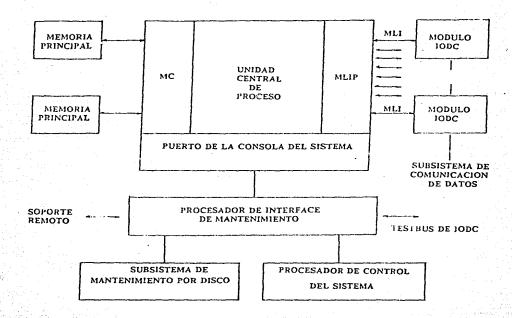


FIGURA 1. MODULOS PRINCIPALES DEL SISTEMA A9.

condiciones.

- 3. Selección de tareas listas a ser elecutadas.
- 4. Sincronización de tareas, cuando hay dependencia entre éstas.
- 5. Terminación de las tareas que han sido completadas.

Estos procesos normalmente los efectúa un sistema operativo que permite multiprogramación, sin embargo, la A9 tiene incorporado un sistema operativo, programado en firmware.

"El procesador de la A9 es un sistema integrado de hardware y firmware que implementa un conjunto de operadores virtuales de alto nivel. Los operadores son programados individualmente por un conjunto de instrucciones de firmware que ejecutan un hardware de bajo nivel." (1)

El MLP es la parte principal del CPU ya que contiene los algoritmos en firmware para la ejecución de instrucciones de alto nivel. El MLP decodifica y ejecuta una serie de microlnstrucciones de firmware.

Las partes principales del MLP se describen a continuación (figura 2):

Controlador de programa (PC).

El PC examina la cadena de código objeto, determina que tareas son necesarias para ejecutar dicho código, y establece los requerimientos y prioridades de éstas. El PC envia las tareas al controlador de tareas.

Controlador de tareas (TC).

El TC distribuye y controla los recursos del sistema para poder completar las tareas enviadas por el PC. El TC mantiene el registro del estado de todas las tareas listas y en espera, selecciona la siguiente tarea a ser ejecutada, las suspende cuando es necesario y sincroniza su ejecución. El TC también asigna los registros del tope del stack a las tareas que así lo requieran.

Trayectoria de datos (DP).

La DP almacena los datos para todas las operaciones en progreso y lleva a cabo las operaciones aritméticas y lógicas sobre dichos elementos. La DP contiene un arregio de treinta y dos registros, de una palabra cada uno, para almacenar datos, y un dispositivo de mapeo de registros para grabar las asignaciones de registros hechos por el TC. La DP también contiene la unidad aritmético lógica (ALU), la cual permite efectuar las operaciones aritméticas y lógicas sobre los datos almacenados en los registros.

Unidad de direccionamiento y estado (ASU).

La ASU convierte las direcciones relativas calculadas durante el tiempo de compliación a direcciones absolutas de memoria, asignadas durante la ejecución del proceso.

Controlador de almacenamiento lógico (SLC).

El SLC es una memoria programada con microcódigo que contiene los algoritmos de los operadores usados para controlar los procesos en las otras partes del procesador. Cuando el SLC recibe un operador del TC, localiza el algoritmo para éste y controla la ejecución del proceso.

1.1.2. Subsistema de memoria.

El subsistema de memoria de la A9 está construido con circuitos de memoria dinámicos tipo MOS y es capaz de direccionar de 6 a 24 MB de memoria. La longitud total de la palabra es de 60 bits, de los cuales 48 se usan para datos, 4 para tag y 8 son usados para código de detección y corrección de errores. Las direcciones de memoria son representadas por 24 bits. Sin embargo la cantidad máxima de memoria que puede ser usada por un proceso es de 1 MW. Los sistemas con más de un milión de palabras de memoria principal pueden ser configurados en espacios de direccionamiento (ASN). Cada espacio de direccionamiento consiste de un componente compartido, el cual es común a todos los espacios y un componente local, el cual es específico a un solo espacio. El espacio local y el compartido

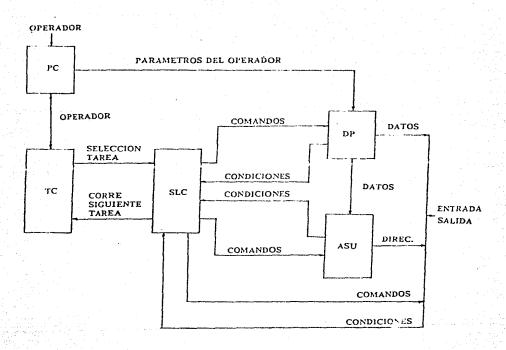


FIGURA 2. EL PROCESADOR DE LOGICA MULTIPLE

pueden sumar como máximo un milión de palabras (figura 3).

Este subsistema está integrado por memoria principal y 1 KW máximo de memoria cache.

La memoria principal es un dispositivo de acceso aleatorio que puede consistir de un número variable de palabras. Esta es accesible por un solo MLP, al cual se encuentra conectado. La memoria cache es un área de almacenamiento de alta velocidad que contiene copias redundantes de los bloques recientemente accesados. Los requerimientos de lectura a memoria son satisfechos al leer las palabras de la memoria cache, si el bloque apropiado se encuentra en ésta, evitándose así el acceso al dispositivo principal, el cual es más lento.

La interface de este subsistema con el procesador central se lleva a cabo a través del controlador de memoria (MC).

1.1.3. Subsistema de entrada/salida y comunicación de datos.

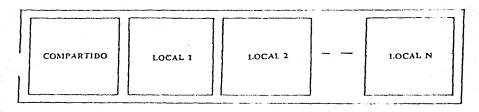
Cada subsistema periférico está conectado a un procesador de liga de datos (DLP), el cual está diseñado para controlar ese tipo de periférico. Algunos periféricos pueden tener solamente un dispositivo conectado a cada DLP (impresoras), pero otros (discos y cintas) pueden tener varias unidades conectadas a un solo DLP a través de un controlador.

El subsistema de comunicación incluye dos tipos especiales de DLP's: procesadores de soporte de red (NSP) y procesadores de soporte de linea (LSP).

Los DLP's están agrupados en módulos de catrada/salida de datos y comunicación (IODC). Cada base puede tener hasta ocho DLP's dependiendo del tipo de éstos.

Los módulos de IODC están conectados a través de la interface a nivel de mensaje (MLI) con el procesador de interface a nivel de mensaje (MLIP).

El MLIP es un procesador de entrada/salida que provee la interface con el subsistema universat de entrada/salida. La transferencia de información entre el



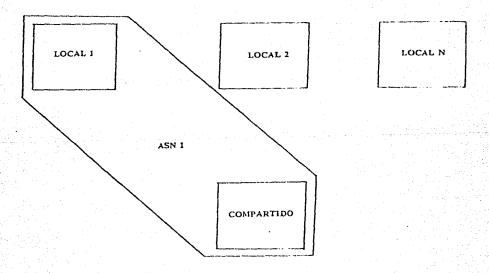


FIGURA 3. MANEJO DE MEMORIA A BASE DE ESPACIOS DE DIRECCIONAMIENTO.

MLIP y un DLP es a nivel de bloques o mensajes a razón de 6 MB/seg. en momentos plco.

Cuando una operación de entrada/salida se va a llevar a cabo, el PC genera un operador para el MLIP. Otros operadores del procesador continúan siendo ejecutados en forma concurrente con el operador del MLIP, es decir, la ejecución de instrucciones continúa a pesar de que se esté ejecutando una operación de entrada/salida.

Los datos que se van a cuviar a un dispositivo periférico son transferidos desde el sistema central al MLIP, de la MLI al módulo base de IODC, a el DLP, y finalmente, al último dispositivo. La entrada de datos desde periféricos sigue el camino inverso.

El NSP es el componente principal del subsistema de comunicación de datos. La interacción entre el NSP y el procesador central se lleva a cabo a nivel de mensajes, eliminando interrupciones al sistema central por transferencia de información a nivel de bit, byte o palabra, ésta interacción se efectúa a través de la MLI.

1.1.4. Subsistema de mantenimiento.

El subsistema de mantenimiento incluye (figura 4):

- 2.- Estaciones de despliegue
- 1.- Disco removible de 5.25"
- 2.- Discos filos Winchester de 5.25"
- 1 .- Procesador interface de mantenimiento.

Las estaciones de despliegue, junto con el procesador de control del sistema permiten inicializar el sistema, desplegar el estado del mismo, o causar la ejecución de programas de diagnóstico y mantenimiento.

El procesador de interface de mantenimiento (MIP) contiene programas de mantenimiento interconstruidos y un microprocesador. El MIP puede ejecutar

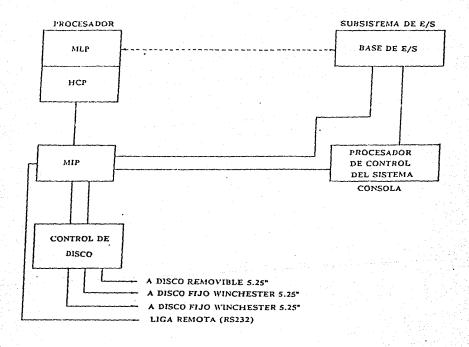


FIGURA 4. SUBSISTEMA DE MANTENIMIENTO DE LA A9

programas de mantenimiento que prueban y controlan todos los otros recursos físicos del sistema.

Los discos almacenan los programas de mantenimiento.

El programa de mantenimiento se relaciona con el sistema central a través del puerto de la consola del sistema central (HCP).

1.1.5. Sistema Operativo.

El sistema operativo de los sistemas mayores de Burroughs se conoce como Master Control Program (MCP). Como todos los sistemas operativos, es éste el encargado de administrar y controlar los recursos del sistema de cómputo. Algunas de las funciones principales del MCP son:

- Manejo de interrupciones. Los sistemas Burroughs son sistemas
 manejados por interrupciones. Los módulos para manejo de
 interrupciones del MCP son usados para interactuar con los módulos de
 manejo de recursos.
- Manejo de memoria. Se basa en el concepto de memoria virtual y segmentación del código a ser ejecutado.
- 3. Manejo de entrada/salida.
- 4. Control de procesos. Controla el inicio, terminación y momento en que serán ejecutados todos los trabajos en el sistema, además se encarga de registrar en la bitácora del sistema los procesos efectuados, así como las características de éstos.
- Control de periféricos. Controla todos los dispositivos de acceso no aleatorio.
- 6. Manejo de discos. Por la importancia de los discos, existe un módulo especial para su manejo, éste se encarga de su inicialización, mantenimiento de directorios, asignación de espacio en disco a

tareas, etc.

- Utilierias básicas. Este módulo comprende el Autobackup y Library maintenance.
- 8. Interface con el operador.
- 9. Diagnóstico y mantenimiento.
- Manejo de datos. Contiene las rutinas para poder interactuar con la base de datos DMSII.
- 11. Sort. Comprende las rutinas para ordenamientos.

1.2. ORGANIZACION DE LA INFORMACION EN LOS SUBSISTEMAS DE ALMACENAMIENTO SECUNDARIO (DISCO FIJO Y REMOVIBLE).

Uno de los componentes principales de los sistemas de cómputo es sin duda la memoria, ya que éste es el elemento que permite almacenar datos para poder procesarlos. La memoria se divide en memoria primaria y memoria secundaria, de éstas la segunda permite almacenar grandes cantidades de datos por períodos grandes de tiempo y en forma relativamente económica si la comparamos con la memoria principal. La memoria secundaria puede estar formada por varios dispositivos como son: cintas magnéticas, tarjetas perforadas, discos magnéticos, etc. De estos dispositivos, los más adecuados para trabajar en linea son los discos magnéticos ya que son los que permiten tener un acceso más rápido a los datos. Aunque, como se mencionó, estos dispositivos ofrecen más economía que la memoria principal, no deja de ser importante poder hacer uso adecuado de éstos y por lo tanto poder aprovechar al máximo su capacidad de almacenamiento.

Como se mencionó, los discos son dispositivos de almacenamiento para proceso en línea, por lo tanto, éstos deben contener información, que llamaremos dinámica, es decir, información que se esté procesando continuamente.

La información que no se utilizará en procesos a corto plazo debe ser almacenada en otros dispositivos como son, por ejemplo, las cintas magnéticas. Tener almacenada información estática en dispositivos para trabajo en linea, como son los discos, representa una forma de hacer uso ineficiente de los recursos de cómputo.

En los sistemas Burroughs el subsistema de entrada/salida es el responsable de manejar los recursos en los dispositivos de almacenamiento secundario. Es decir, establece el medio de comunicación entre el procesador central y los datos almacenados en memoria secundaria.

En la siguiente descripción se hará referencia a los discos magnéticos. En los sistemas Burroughs los discos se agrupan en familias lógicas, es decir, una o más unidades de disco pueden estar formando una familia. Dentro de una familia existe la unidad base, que es en donde se encuentra contenido el directorio de toda la familia.

La información se organiza básicamente en registros que representan la unidad básica de información para el subsistema de entrada/salida.

> "El subsistema de entrada/salida maneja registros completos. Da al programa un registro a la vez y toma de él un registro a la vez" (2).

Los registros a su vez se interrelacionan entre si para integrar los archivos que son a través de quienes se comunica el subsistema de entrada/salida con los usuarios, por medio de programas.

Los registros de un archivo pueden ser todos de la misma longitud o de longitud variable. Si sucede esto último el subsistema de entrada/salida debe ser capaz de detectar el tamaño de cada registro para poder pasar un solo registro a la vez al procesador central.

Cuando un archivo es almacenado en algún medio de grabación se conoce como archivo físico.

La información que el subsistema de entrada/salida necesita para conectar los archivos físicos con los lógicos está contenida en los parámetros de control del archivo, conocidos como atributos. Los atributos también indican la estructura del archivo, controlan el acceso a éste e incluso indican su estado (status).

Un archivo físico puede tener algunos elementos adicionales de estructura, como por ejemplo: bloques. Un bloque es un grupo de registros adyacentes físicamente que son transferidos hacia, o desde un dispositivo, en conjunto.

Algunas unidades de almacenamiento pueden imponer ciertas estructuras; por ejemplo, los datos son transferidos hacia y desde disco en unidades de uno o más segmentos o sectores de treinta palabras.

"El espacio direccionable más pequeño en un disco es un segmento o

sector de 30 palabras (180 carácteres EBCDIC)" (2).

Los bloques son agrupados en unidades más grandes llamadas áreas. Las áreas son grupos de bloques contiguos que integran a un archivo y que pueden estar distribuidas en una o varias unidades de la familia a la cual pertenecen. Estas áreas se distribuyen de acuerdo al espacio que hay disponible en cada unidad de la familia en el momento de ser creado el archivo.

1.2.1 Estructura del directorio de disco

En los sistemas mayores de Burroughs los nombres de los archivos de disco están formados por identificadores separados por un "/", cada identificador puede ser de longitud arbitraria, sin embargo, el sistema sólo utiliza los primeros 17 carácteres. El número máximo de identificadores que se pueden usar es de catorce.

El directorio de disco que cataloga a estos archivos es a su vez un grupo de archivos organizados en forma de árbol. El archivo directorio que se encuentra en la base del árbol se llama Directorio del sistema ("System Directory").

Cada uno de los archivos directorio está formado por registros de tres segmentos o noventa palabras y cada uno de ellos contiene varios identificadores y apuntadores a otros registros.

"Cada uno de los registros de los archivos directorio empieza con 4 palabras de información, con el siguiente contenido:

- Palabra 0. Número de registro sucesor en el archivo.
- Palabra 1. Número de registro predecesor en el archivo.
- Palabra 2. Primer bloque con nombre indizado disponible.
- Palabra 3. Número del registro actual.

La información anterior es seguida por un máximo de diccislete entradas de nombres de archivos, cada una de éstas consiste de cinco palabras estructuradas de la siguiente forma:

Campo	Nombre del	campo	Contenid	lo		
Palabra 0	(Información de	la entr	ada directo	rio)		
47:4	HEADERVERS 1 OHF	1 den	ificación d	el formato para		
				el header del ar	chivo nombr	ado
				0000 = ve	rsión antigu	JB .
				0001 = nu	eva versión.	
31:8	FILEKIND	Valor	del atribu	to Filekind		
				(0255)		
23:16	HEADERSIZEF	Temei	So del heade	r det archivo, en		
				palabras (0103	8)	
. 1 :2	ENDER	Marcs	de final d	directorio		
				3 = fin de	e registro	
				1 = fin de	archivo	
Palabra 1		Contie	ne la direcc	ión det header		
2.0				det archivo nomb	rado, en for	mato
				"standard mass-ad	ddress".	
Palabra 2						
47:8	CHARACTERCOUNTF	Carác	teres del n	ombre del archivo		
39:40	FIRSTFIVECHES	Prime	ros cínco c	erácteres de un		
				identificador.		
Palabra 3		Contie	ne los sigui	entes seis		
				carácteres de un	identificad	ior.
Palabra 4		Contie	ne los últim	os seis		
				carácteres de un	identificad	lor." (3)

Para accesar un archivo cada identificador se usa para poder obtener la liga al siguiente directorio, excepto el primero. Los nombres de los archivos se convierten a "forma standard" y los directorios se indizan en base a dicha estructura para poder encontrar rápidamente un identificador. Una vez que se ha localizado un identificador se obtiene la dirección del siguiente archivo a ser

accesado, si este archivo es un directorio entonces se busca el siguiente identificador, si no, ya se ha localizado el archivo deseado. En la figura 5 se muestra un esquema de la organización del directorio.

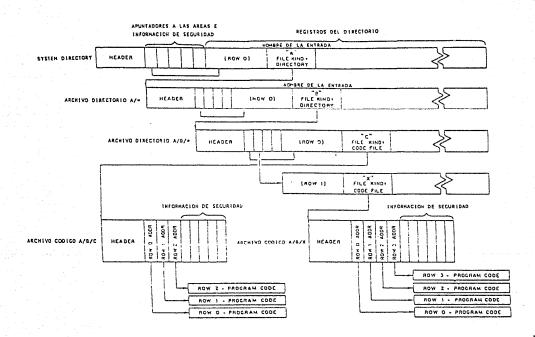


FIGURA 5. EJEMPLO DE LA ESTRUCTURA DEL DIRECTORIO

1.3. UTILERIAS PARA EL MANEJO DE ARCHIVOS

Como en todos los sistemas de cómputo, en los sistemas mayores de Burroughs existen utilerías proporcionadas por el proveedor para el manejo de archivos.

Las utilerías principales son Library Maintenance, System Filedata, System Filecopy y System Dumpall. A continuación se describen las características principales de cada una de elias:

1.3.1. Library Maintenance

Esta utileria forma parte del sistema operativo.

"Las utilerias básicas del MCP son Autobackup y Library maintenance" 4.

El objetivo de ésta es permitir al usuario copiar archivos de cinta a disco, de disco a cinta, de disco a disco o de cinta a cinta, permitiéndose cambiar de nombre a los archivos envueltos en la operación.

1.3.2. System Filedata

Este sistema permite obtener características de archivos, pudiéndose obtener varios tipos de reportes con la siguiente información:

- Una lista jerárquica de archivos
- Atributos específicos de un archivo o un grupo de archivos
- Lista de nombres y características de archivos presentes en el directorio de una cinta
- Un mapa de archivos en disco, mostrándose su dirección de almacenamiento.

También se puede obtener un archivo con la información concerniente a el grupo de archivos que se incluyeron en el reporte o reportes obtenidos.

1.3.3. System Filecopy

Esta utilería tiene como objetivo facilitar el mantenimiento de bibliotecas mediante la creación de archivos de comandos de WFL (jobs) que permitan copiar archivos a un dispositivo específico. Lo más importante es que los archivos a ser copiados son seleccionables por atributos, es decir, se puede específicar que se copien los archivos que cumplen con una determinada característica, como por ejemplo: la última fecha de acceso al archivo, la fecha de creación, la fecha de expiración, etc.

Una vez que se ha generado el job, se puede ejecutar para que los archivos se copien automáticamente y se puede elegir también que una vez protegidos, éstos también se remuevan de disco.

Este sistema es muy útil a las personas que administran los recursos del sistema, ya que permite purgar los discos de archivos que no han sido accesados recientemente.

1.3.4. System Dumpall

Esta utilería permite copiar archivos de un medio a otro, listar archivos en impresora o en tarjetas, pudiendo ser los archivos etiquetados o no. Esta utilería también puede ser usada como medio de conversión de cualquier clase de archivo y desde cualquier dispositivo de almacenamiento.

1.4. SISTEMAS DE CONTROL DE DISCO DESARROLLADOS POR CASAS PRODUCTORAS DE SOFTWARE

En el mercado existen paquetes de software especialmente diseñados para sistemas Burroughs. Dentro de esos paquetes existen algunos cuyo objetivo es hacer un uso más eficiente del espacio en disco. A continuación se describen estos paquetes:

1.4.1. JAMPACK.

Este paquete permite reorganizar los archivos, para generar sectores libres contiguos en un disco, el sistema determina en cuestión de segundos cual es la mejor manera de distribuir los archivos para no desperdiciar espacio y genera los comandos necesarios para que el sistema operativo lleve a cabo esa función de reacomodo. Es producido por "Software Clearing House".

1.4.2. FLEX.

Este paquete permite mantener en los discos solamente los archivos que se necesiten, ya que puede respaidar en cinta y remover de disco los archivos que tengan determinadas características. El sistema es muy flexible ya que permite específicar gran variedad de características para la selección de archivos y también se puede específicar el número de segmentos a que tienen derecho los usuarios. Es producido por "Software Clearing House".

1.5. SISTEMA ACTUAL

La DGSCA ha desarrollado un sistema de apoyo para la administración de los recursos en sus sistemas centrales, denominado Sistema de Administración y Control de Usuarios (SAYCUS).

1.5.1. Breve descripción del SAYCUS

El SAYCUS fue desarrollado e implantado en 1981 en la DGSCA sicado sus principales objetivos:

- Controlar a los usuarlos vía archivo de claves del sistema (UDF).
- Manipular las altas y bajas de claves en forma sencilla, automática y organizada.
- Mantener un sistema de contabilidad de recursos que depurara automáticamente al archivo de claves.

La arquitectura del sistema tiene como base una caracterización adecuada de las claves de acceso al sistema. Una clave tiene dos conceptos que la determinan, el TIPO, que define las condiciones generales y la DEPENDENCIA, que viene del origen del usuario que usa la clave.

La matriz de información Dep-Tipo conforma al archivo control del sistema, INFO, el cual define al ambiente de trabajo en cuanto a caracterización de usuarios se refiere.

El sistema tiene tres módulos principales, ALTAS, RECURSOS y SEGMENTOS, y está formado por cuatro archivos centrales (figura 6): INFO cuya estructura es matricial, ordenado secuencialmente por dependecia, y conforme al orden en que fueron definidos, los tipos. El USERDATAFILE cuya estructura es arborecente y tiene una función de dispersión para entrada (5). El archivo MAESTRO de Contabilidad, y el de SEGMENTOS, ambos secuenciales ordenados por clave de usuario.

Las principales características de los módulos son las siguientes:

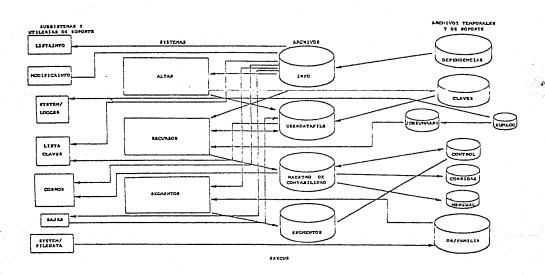


FIGURA 6. SISTEMA DE ADMINISTRACION Y CONTROL DE USUARIOS "SAYCUS"

- Altas. Genera claves homogéneas y consistentes, de tal manera que los otros módulos pueden hacer uso de la información asociada a cada clave de acuerdo a una estructura y características predefinidas.
- Recursos. Tiene como función principal llevar una contabilidad de los recursos que se consumen por clave de usuario, pero tiene también funciones de control y depura al USERDATAFILE (UDF).
- Segmentos. Este módulo tiene como función principal obtener muestras de la situación prevaleciente en los discos del sistema y guardar información reducida. Se obtiene, en función de la fecha de creación y último acceso al archivo, la vigencia de los mismos, incluyendo tipo, tamaño y familia en la que está catalogado.

Además existen los siguientes módulos auxiliares:

- Listaclaves. Este módulo emite reportes de las claves registradas en el sistema en diferentes formatos.
- Cobros. Su función es dar valor económico a los diferentes campos de información existentes en el archivo MAESTRO de Contabilidad.

1.5.2. Módulo de segmentos

Como se mencionó, el sistema que obtiene muestras de la situación de los discos del sistema de cómputo forma parte del SAYCUS, y las principales características del módulo segmentos son:

- a) Hace uso de la utilería del sistema Filedata para obtener los directorios de cada una de las familias del sistema.
- b) Contabiliza los recursos usados por cada usuarlo.
- c) Lleva un archivo de estadísticas por usuario, señalando el número de segmentos y archivos presentes, así como el número de segmentos viejos y el número de segmentos con más de un determinado tiempo sin accesar.
- d) Reporta al operador la existencia de archivos que pertenecen a una clave dada de baja.
- e) Reporta al operador la existencia de archivos en familias no asignadas a un usuario.
- f) Emite un reporte estadístico de segmentos y archivos pertenecientes a cada usuario.
- g) Mediante el corte mensual actualiza el archivo Maestro, que contiene información concernicate a los recursos que se usan en el sistema de cómputo. Los datos con que se actualiza son: Promedio de segmentos utilizados, viejos y excedidos con respecto a la cuota que cada usuario tiene asignada.

Archivos existentes.

La información de los usuarios del sistema se encuentra en el archivo User Data File (UDF). Este archivo forma parte de las utilerías proporcionadas por el proveedor para el manejo de los datos de los usuarios. Debido a que los campos existentes originalmente no se adecuaban completamente a las necesidades del centro, la sección de Software ha definido varios de los campos existentes. Cada registro de este archivo contiene las características de cada una de las claves y sus campos son:

Clave del usuario.

Dependencia.

Tipo de dependencia.

Tipo de clave.

Segmentos asignados.

Familia asignada.

Derecho a usar otras familias.

Tiempo de proceso por CANDE.

Tlempo de entrada/salida por CANDE.

Lineas impresas por CANDE.

Tiempo de proceso por compilación.

Tiempo de entrada/salida por compilación.

Nombre del usuario.

Class.

Class list.

Password.

Maxpw.

Minew.

Opciones.

De los campos anteriores, el sistema de contabilidad de segmentos utiliza: clave, dependencia, segmentos asignados, familia asignada, tipo de clave y derecho a utilizar otras familias.

El tipo de clave se refiere al uso que se le dará a ésta, ya sea para producción o para desarrollo.

El derecho a utilizar otras familias es una variable lógica que indica si un usuario puede tener archivos en familias diferentes a la que le fue asignada. Por lo que respecta a la información de las familias existentes en el sistema ésta se encuentra en el archivo "*DGSCA/INFO". Este archivo no sólo contiene la información anterior, sin embargo, ésta es la que se necesita para poder hacer el barrido de las familias del sistema de cómputo y es la que utiliza el sistema de contabilidad de segmentos.

El archivo que contiene la información relacionada con los recursos utilizados por cada usuario en el sistema de cómputo es "*DGSCA/MAESTRO". Este archivo es actualizado mediante el corte mensual con el sistema de contabilidad de segmentos para los campos de segmentos excedidos, total de segmentos usados y segmentos viejos.

El archivo que contiene la información de los directorios de una familia es generado por la utilería Filedata. Los campos que son utilizados por el sistema de contabilidad de segmentos son los siguientes:

Filename

Filekindf

Logicalmode

Redunits

Redtype

Biksize

Numrows

Rowsize

Createdate

Crunched

Lastaccessdate

Diskeofu

Diskeofy

Rowsallocated

REFERENCIAS

- Referencia (1) Introduction to Large Systems

 Cap. VIII. MLP (Multiple Logical Processor)

 Burroughs Corporation
- Referencia (2) B6000/B7000 Series System Software 10 Subsystem
 Reference Manual
 Burroughs Corporation
 1.4 Concepts of file handling
 2 Device Dependencies
- Referencia (3) B6000 System Miscellanea
 "Disk directory structure"
- Referencia (4) Introduction to Large Systems

 Cap. IV. Naciones del sistema operativo MCP

 Burroughs Corporation
- Referencia (5) SAYCUS. Sistema para administración y control de usuarios, (reporte interno D.G.S.C.A. 1981).

CAPITULO II

DESCRIPCION DEL PROBLEMA

2.1. PLANTEAMIENTO DEL PROBLEMA

Para poder prestar el servicio adecuado, la DGSCA asigna una serie de recursos a cada uno de sus usuarlos, para que estos puedan procesar adecuadamente su información. Entre los recursos que se asignan a cada usuarlo está una cantidad de segmentos o sectores en disco magnético. La cantidad de segmentos asignada a cada usuarlo varía de acuerdo a sus necesidades de almacenamiento en línea.

A pesar de que la cantidad total de segmentos asignados a el conjunto de usuarios está por abajo de la cantidad total de segmentos disponibles en los sistemas, se produce en ciertos momentos saturación de los discos.

La situación anterior tiene su origen en la filosofía de trabajo de los sistemas Burroughs, ya que, el sistema operativo de éstos no restringe a los usuarios a una cantidad limitada de recursos, sino que al contrario, permite que un usuario pueda disponer de todos los recursos disponibles en el sistema si en un momento dado, así lo solicita el proceso que ejecuta.

Esta filosofia de trabajo es muy adecunda, ya que permite, en un momento dado, que un usuario pueda usar los recursos necesarios en procesos temporales, sin que para ello sea necesario que se le asignen todos esos recursos a dicho usuario permanentemente, sin embargo, lo anterior ocasiona que los usuarios no se preocupen por mantener en línea sólo aquella información que necesitan procesar a corto piazo, además de no preocuparse tampoco por almacenaria en forma eficiente. Los usuarios conservan en disco, archivos que ya no usan y que podrían ser removidos después de ser respaldados en cinta magnética en previsión de un posible uso futuro.

En cuanto al almacenamiento inadecuado de la información, éste tiene su origen en la definición inadecuada de algunos atributos que definen la

estructura de los archivos. Entre estos parámetros se encuentra la longitud de los registros y la de los bloques.

Como se dijo, el espacio mínimo direccionable en disco es un sector o segmento, por lo tanto, el tamaño de un bloque de archivo debe ser múltiplo del tamaño de un segmento, de lo contrario se desperdiciaría el final de cada bloque. Como ejemplo podemos mencionar lo siguiente:

Tamaño del registro = 45 carácteres

Tamaño del bloque = 450 carácteres

En este caso se desperdiciarian 90 carácteres en cada bloque, ya que en cada ocasión se lecrian (180 x 3) 540 carácteres. La definición correcta del bloque seria de 900 carácteres o un múltiplo de 900.

Otro atributo importante, que se debe tomar en cuenta, es la compactación de archivos (crunch) que ya no van a crecer. La compactación consiste en regresar al sistema operativo la fracción de la última área del archivo que ya no va a utilizarce.

Simultáneamente a la asignación de una cantidad de segmentos, se fija a los usuarios una familia de trabajo en la cual deberán almacenar sus archivos, exceptuando claves privilegiadas, ningún usuario debería cambiarse de familia de trabajo y sin embargo, otra causa de la saturación temporal de los discos es la presencia de archivos en familias diferentes a la asignada al usuario dueño de ésos.

Después de planteado el problema se puede establecer que una de las causas por las que los usuarlos se exceden en cuanto a la cantidad de segmentos que se les asignó es la falta de información que les indique en que momento se ha producido dicha situación, por lo tanto, uno de los objetivos del sistema deberá ser informar al usuarlo de la situación de su clave.

2.2. OBJETIVOS EN LA SOLUCION DEL PROBLEMA

Una vez planteado el problema, se describen a continuación una serie de objetivos que el sistema de control de recursos en disco deberá abarcar:

- Monitorear los directorios del sistema de cómputo contabilizando los segmentos usados por cada usuario.
- Revisar que los usuarlos hagan uso adecuado de los recursos utilizados.
- Verificar que los usuarios no utilicen más segmentos de los que tienen asignados.
- Comprobar que los usuarios sólo trabajen en la familia que se les asignó.
- El sistema reportará al usuario la situación de su clave cuando se esté excediendo en segmentos o esté baciendo uso inadecuado de los recursos.
- Si después de un determinado número de avisos el usuario se sigue excediendo en segmentos se procederá a respaldar y remover los archivos que sean necesarios, de acuerdo a la política de remoción que se fije.
- En caso de que se localicen archivos en familias no asignadas a un usuario se procederá a respaidar y remover archivos sin previo aviso.
- El sistema podrá emitir reportes que resuman la situación de las familias del sistema y que en forma estadistica muestren la historia de los recursos usados por los usuarlos.
- El sistema deberá adaptarse al SAYCUS.

2.3. PROPOSICION DE ALTERNATIVAS DE SOLUCION

Para solucionar el problema planteado, se podrían seguir las siguientes alternativas:

a) Usar el sistema actual como base.

Factores positivos:

- La parte que extrae la información de los directorios ya existe.
- Existe un bloque que se encarga de manejar las estadísticas por usuario.
- 3. La parte que efectúa el corte mensual ya existe.

Factores negativos:

- Se analizan las familias del sistema por separado, lo cual dificultará la contabilidad de segmentos que usa cada usuario en la totalidad del sistema.
- El archivo que contiene los datos de los directorios contiene más información de la necesaria.
- b) Realizar una interface entre las utilerías del sistema Filedata y Filecopy.

Factores positivos:

- La parte que extrae la información de los directorios del sistema está integrada por el Filedata.
- La parte que respaldaria y removeria archivos está integrada por el Filecopy.

Factores negativos:

- El archivo que proporciona el Fliedata contiene más información de la necesaria.
- 2. El Filedata sólo puede analizar una familia a la vez.
- Ambas utilerías consumen gran cantidad de recursos, ya que su aplicación es muy amplia y sólo se estarían utilizando muy parcialmente.
- Filecopy sólo se estaría utilizando para generar un archivo de WFL que respaldara en cinta y removiera archivos.

c) Realizar nuevamente el sistema sin utilizar utilerías del proveedor.

Factores positivos:

 Se extraería información de todas las familias del sistema y solamente la necesaria.

Factores negativos:

- 1. Se requiere desarrollar completamente el sistema.
- d) Adquisición de un sistema elaborado por una casa productora de software.

Factores positivos:

 Solución parcial al problema, ya que, ninguno de los sistemas conocidos cumple con todos los objetivos que se han planteado.

Factores negativos.

1. Económicamente inaccesibles.

2.4. SELECCION DE UNA ALTERNATIVA

De las posibles alternativas se puede observar que dos de ellas tienen como base la utilización de utilerías del sistema, por lo tanto, es necesario evaluar la conveniencia de utilizarias o no.

Las utilerías del sistema definitivamente hay que usarlas cuando se adecúen perfectamente al problema que se quiere resolver, ya que sería muy inadecuado utilizar tiempo y recursos en hacer sistemas que ya existen.

En este caso las utilerías mencionadas, Filecopy y Filedata no cumplen perfectamente con lo requerido, ya que es necesario complementarias con otro sistema, además de que se estaría desperdiciando mucha de su capacidad, si por ejemplo, el Filecopy se utiliza sólo para producir un archivo de comandos de WFL que permita respaldar y remover los archivos que se le indiquen como entrada. En el caso del Filedata es inadecuado desperdiciar espacio de disco en almacenar datos que no se van a utilizar, precisamente cuando el objetivo del sistema a realizar es evitar que se haga uso inadecuado de los recursos de disco.

La opción de modificar un sistema es recomendable siempre que no se cambie su estructura básica y en este caso habría que modificarlo para que maneje en conjunto la información de todas las familias del sistema, lo que equivale a usar varias veces el Filedata para después unir los archivos resultantes. Otra modificación sería necesaria en la parte de análisis de los directorios para que se emitan reportes a los usuarios de la situación de sus claves. Más importante aún, sería la modificación que se necesitaría hacer para manejar la remoción de archivos, ya que, en el sistema existente no se había contemplado esta posibilidad.

La opción de adquirir un paquete ya elaborado la podemos eliminar, ya que, no hay los recursos económicos para adquirirlo y además no existen o no se conocen casas de software mexicanas que tengan desarrollos en este sentido, por lo que, se tendría que recurrir a casas extranjeras, lo cual implica fuga de divisas. El país debe aprovechar que en el área de software existe menos

dependencia tecnológica y de infraestructura para que se desarrollen aqui los sistemas.

Aunque la tercera alternativa que se propuso es en apariencia la que tomaria más tiempo, ya que seria necesario elaborar todas las etapas del sistema, es ésta la que brinda la posibilidad de utilizar sólo los recursos necesarios, además de permitir la flexibilidad que implica hacer un sistema nuevamente y no tener que adaptarse a uno ya existente cuando éste va a ser modificado en gran medida. Por lo anterior, resulta evidente que la mejor opción es realizar nuevamente el sistema.

CAPITULO III

DESCRIPCION DEL SISTEMA

Una vez analizado el problema y decidido que la mejor alternativa es desarrollar un sistema que se adapte al contexto de la DGSCA, a continuación se definen las políticas de manejo de los recursos y se muestra el diseño del sistema.

3.1. POLITICAS DE MANEJO DE LOS RECURSOS

Remover archivos es un asunto delicado que puede acarrear problemas si no se hace adecuadamente, por lo tanto, se debe elegir un procedimiento adecuado para seleccionar los archivos a ser removidos.

Resulta obvio que se deben remover aquellos archivos que hagan uso inadecuado de los recursos en disco. Las condiciones que determinan que un archivo esté haciendo uso inadecuado de recursos son las siguientes:

- Archivos presentes en disco cuando ya no son utilizados.
- Archivos con un tamaño inadecuado de bloque.
- Archivos no compactados cuando ya no van a crecer.

De las tres condiciones mencionadas la más importante en prioridad a ser considerada es la primera. Es decir, un archivo se debe remover de los dispositivos para proceso en línea una vez que ya no se va a utilizar. La presencia de archivos ya no utilizados es sin duda la causa principal de saturación de las familias del sistema de cómputo.

Como siguiente factor a considerar se encuentra la fecha de creación del archivo, es decir, si un archivo sólo ha sido usado una sola vez, o sea que su fecha de último acceso es igual a la fecha de creación del archivo.

El inadecuado tamaño de los bloques de los archivos es el siguiente factor a considerar. Cuando se da esta condición se desperdicia espacio en cada uno de los bloques del archivo, por lo que resulta más importante este factor que el no compactar los archivos, ya que en este último caso sólo se desperdicia espacio

en la última área ocupada por el archivo.

La presencia de archivos en familias no asignadas a un usuario determinará la remoción automática de archivos sin previo aviso ya que a todos los usuarios se les ha indicado previamente que sólo deben trabajar en la familia que se les asignó desde un principio.

El objetivo del sistema es evitar el uso inadecuado de los recursos en disco, por lo tanto, es necesario considerar la posibilidad de que un usuario se exceda en la cuota de segmentos que se le asignó y sin embargo esté usando adecuadamente los recursos, es decir, la cuota que se le asignó es insuficiente para sus necesidades reales. Si esto sucediera seria muy inadecuado remover sus archivos, por lo que habrá que tomar en cuenta un factor que evite que éso suceda. Este factor es también la última fecha de acceso a los archivos, o sea que, los archivos que hayan sido accesados recientemente no se deberán remover.

Dentro de la DGSCA existen varios tipos de usuarlos, algunos de ellos efectúan procesos muy importantes para la administración de la Universidad. A estos usuarios se les deberá dar un trato especial. Se procesarán sus directorios como a cualquier usuario, pero no se le removerán los archivos por ningún motivo. La indicación que determine que a un usuario no se le removerán archivos se implementará en el archivo de usuarios del sistema (UDF). Esta se realizará por la sección encargada de software de la DGSCA y consiste en una variable lógica cuyo valor verdadero indicará que no se removerán archivos a ese usuario.

3.2. DESCRIPCION FUNCIONAL DEL SISTEMA

Para poder cumplir con los objetivos del sistema, éste deberá efectuar las siguientes funciones:

- Obtención de los datos de directorios.
- Análisis de la información de los directorios.
- Emisión de estadísticas.
- Corte mensual.

A continuación se describen cada una de las funciones anteriores.

3.2.1. Obtención de los datos de directorios

Eu esta ctapa se extraerá la información que se necesite de los directorios de cada una de las families del sistema.

Los datos que se necesitarán de cada uno de los archivos existentes en el sistema son los siguientes:

Numbre

Familia

Segmentos ocupados

Fecha de último acceso

Fecha de creación

Tipo

Si está compactado (crunched)

Si presenta definición adecuada del bloque

Una vez obtenidos los directorios de cada una de las familias del sistema se deberán ordenar todos los datos de los archivos de acuerdo a la clave a la que pertenecen, para poder tener todos los datos de los archivos de un usuario juntos, sin importar la familia en que se encuentren éstos.

En ésta misma etapa se deben ordenar los archivos de un usuarlo de acuerdo a un factor de remoción asignado a cada archivo. Este factor de remoción será proporcional a las posibilidades que tiene cada archivo de ser removido, es decir, dependerá de la última fecha de acceso, de la posible igualdad entre la fecha de creación y la de último acceso, del adecuado tamaño del bloque y de si está compactado o no el archivo. Este último proceso facilitará la posible elección de archivos a ser removidos pues se van a encontrar ordenados en forma ascendente de acuerdo a su factor de remoción.

Cuando dos archivos presenten el mismo factor de remoción se considerará como siguiente criterio el tamaño del archivo. Los archivos más grandes se considerarán como más susceptibles de ser removidos, pues un archivo entre más grande sea, mayor número de segmentos estaría usando inadecuadamente.

3.2.2. Análisis de la información de los directorios

Esta etapa es la más importante del sistema ya que será en ésta en donde se analice la situación de las claves de cada uno de los usuarios y en donde se decida la posible remoción de archivos.

Los procesos que se efectuarán serán los siguientes:

- Se contabilizarán los segmentos usados y viejos que tenga cada usuario.
- Se evaluará la familia que están utilizando los usuarios para cada archivo presente. En caso de que se utilice una familia no asignada se deberán registrar esos archivos como removibles. Se contabilizarán los segmentos y archivos removidos por esta causa.
- Se compararán los segmentos usados por cada usuario contra su cuota asignada. En caso de que se exceda en su cuota se procederá a reportar al usuario dicha situación para que sea él quien decida que archivos remover o solicite ampliación de cuota. Si después de un determinado número de avisos se presenta aún dicha situación se procederá a registrar los archivos que se requieran como removibles, de acuerdo a la

política de remoción anteriormente descrita. Los archivos y segmentos removidos por esta causa se contabilizarán independientemente de los removidos por encontrarse en familias no asignadas. Los avisos que se emitan para los usuarios deberán contener la situación general de la clave, los segmentos usados, los segmentos viejos, los segmentos y familia que tienen asignados y la dependencia a que pertenece la clave. En este reporte se listarán los archivos susceptibles de ser removidos junto con las características de cada uno de ellos que los hacen elegibles para la remoción, como por ejemplo: su última fecha de acceso, si están bloqueados correctamente, si están compactados, así como su tamaño en segmentos.

- Se deberá revisar que se haga uso eficiente de los recursos. En caso de que no suceda así, se avisará al usuarlo. Este aviso se hará solamente si el usuarlo no se excede en la cuota de segmentos que tiene asignada. Los reportes emitidos mostrarán la situación general de la clave, es decir, se listará la dependencia a la que pertenece, los recursos que tiene asignados, los segmentos que está utilizando y los segmentos viejos que se detectaron. En este reporte se listarán todos aquellos archivos que estén haciendo uso ineficiente de los recursos en disco, así como el o los conceptos que ocasionan ese uso inadecuado.
- Se registrará en un archivo de estadísticas el estado detectado para cada clave de usuario.
- Si durante esta etapa se registraron archivos como removibles se emitirá el reporte correspondiente para el usuario y operador. Además se generará un archivo de comandos de WFL que permita subir a cinta estos archivos y que posteriormente los remueva de disco. El reporte de archivos removidos listará la situación general de la clave, además de listar todos los archivos que se removieron, así como la causa que originó la acción, ya sea por uso de familias no asignadas, por exceso de segmentos o por no estar dada de alta la clave en el UDF.
- Como resultado de esta etapa se emitirá un resumen que indique los procesos realizados. En el resumen se listarán para cada usuarlo los

siguientes datos:

- Segmentos asignados
- Segmentos usados
- Segmentos viejos
- Segmentos removidos por uso de familia inadecuada
- Segmentos removidos por exceso de segmentos
- Archivos residentes
- Archivos viejos
- Archivos removidos por uso de familia inadecuada
- Archivos removidos por exceso de segmentos
- Indicación del proceso efectuado. Es decir, si se emitió aviso previo a remoción de archivos, si se generó reporte de uso ineficiente o si se removerán archivos.

En el aspecto general, el resumen deberá listarse ordenado por dependencia, dando los totales por este concepto cuando sea necesario. Como parte final del resumen se listarán los totales por familia para los siguientes conceptos:

- Segmentos usados
- Segmentos viejos
- Segmentos disponibles
- Archivos residentes
- Archivos viejos

3.2.3. Emisión de reporte estadístico

Se podrá obtener un reporte estadístico con acumulados mensuales de la situación de cada clave, tanto por usuario como por dependencia. Se listarán totales, promedios, desviación standard y porcentajes para los siguientes conceptos:

- Muestreos
- Segmentos asignados
- Segmentos usados
- Segmentos vicios
- Segmentos removidos por uso de familia inadecuada
- Segmentos removidos por exceso de segmentos
- Total de segmentos removidos
- Archivos residentes
- Archivos viejos
- Archivos removidos por uso de familia inadecuada
- Archivos removidos por exceso de segmentos
- Total de archivos removidos

El reporte estará ordenado por dependencia a la que pertenece la clave del usuario. Reportándose estadisticas por dependencia.

En el caso del reporte estadístico por dependencia sólo se listarán los totales para cada una de éstas.

3.2.4. Corte mensual

Este proceso actualizará el archivo DGSCA/MAESTRO/MES con los promedios obtenidos para cada usuario en cuanto al número de segmentos usados, excedidos y viejos.

3.3. ESPECIFICACION DE ARCHIVOS A UTILIZAR

Los archivos a utilizar los podemos dividir en dos tipos:

- -Archivos permanentes
- -Archivos temporales

Los archivos permanentes son los que existen antes y después del procesamiento de datos. Dentro de este grupo se encuentran los archivos que forman parte dei software permanente de la DGSCA, específicamente del SAYCUS, a éstos los liamaremos archivos básicos y será necesario adaptarnos a su estructura, ya que cualquier cambio a estos archivos afectaria a todos los sistemas que los utilizan. Los archivos que sean propios del sistema a desarrollar los liamaremos permanentes.

Los archivos temporales son aquellos que sólo existen durante el procesamiento de datos, es decir, que se usan como elementos auxiliares de almacenamiento.

A continuación se describirán los archivos que será necesario utilizar para poder cumplir con las especificaciones del sistema.

3.3.1. Archivos básicos

DGSCA/INFO.

De este archivo se extraerá la información referente al nombre de la máquina (A91 o A92) y a las familias registradas en el sistema.

Características:

· Longitud del registro: 150 palabras

- Tipo de acceso : Directo

- Nombre lógico : INFO

- Nombre del registro : REGINT

La información que resulta relevante para el sistema se encuentra almacenada como sigue:

Registro 0:

-Hostname : [0] . (47:32)

-Apuntador a registro con families : [2]

-Número de familias existentes : [6]

Cada registro puede contener información sobre 50 familias pues cada familia ocupa 3 paiabras, distribuldas de la siguiente mauera:

-Nombre de la familia : 12 carácteres -Tipo de pack : [2].(47:08] -Sistema al que pertenece : [2].[31:08] -Estado de la familia : [2].[7:08]

El tipo de pack puede ser de los siguientes tipos:

- F. Fijo con capacidad de 3,000,000 de segmentos
- R. Removible con capacidad de 1,400,000 segmentos

Sistema al que pertenece:

91. A9-1

92. A9-2

El estado de la familia indica que está dada de baja cuando vale 255.

DGSCA/MAESTRO

Este archivo contiene la información relacionada con los recursos utilizados por cada usuario del sistema de cómputo y deberá ser actualizado mensualmente por el sistema a desarrollar para cada usuarlo, en cuanto a los conceptos de total de segmentos utilizados, segmentos viejos y segmentos excedidos con respecto a la cuota asignada.

Caracteristicas:

-Longitud del registro : 40 palebres
-Tipo de acceso : Secuencial
-Nombre lógico : MAESTRO
-Nombre del registro : RECUAEST

Descripción del registro:

MCLAVE : (001.[47:32]
MSEGMENTOSEXCEDIDOS : [13], [47:24]

MSEGMENTOSTOTAL : [14]
MSEGMENTOSVIEJOS : [15]

USER DATA FILE

Este archivo forma parte del software proporcionado por el proveedor para el control de usuarlos del sistema. Contiene todas las características de cada una de las claves registradas. El acceso a este archivo se hace por medio del procedimiento del sistema USERDATA.

Los campos que son necesarios para el desarrollo del sistema son:

UDFNOMBRE : Clave del usuario

UDFDEP : Dependencia a la que pertenece la clave

UDFTIPO : Tipo de clave

UDFSEGMENTOS: Segmentos de disco asignados

UDFFAMILY : Familia asignada

UDFNOSOLOFAM: Derecho a usar otras familias

UDFOPCIONES: El bit O indica si se removerán archivos.

3.3.2. Archivos permanentes

ESTADISTICAS

Las funciones que deberá realizar el sistema hacen necesario el almacenamiento de los datos que permitan emitir los reportes estadísticos y que también permitan realizar la actualización del archivo DGSCA/MAESTRO al final de cada mes, por lo tanto, se tendrá un archivo de estadísticas para cada mes. La forma de almacenar los datos que se necesitan será a través de un archivo que se liamará Estadísticas.

Caracteristicas:

-Nombre fisico : DGSCA/A9X/SACRED/ESTADISTICAS/HM

·Nombre lógico : ESTADISTICAS

·Nombre del registro : REGEST

-Longitud del registro : 15 palabras -Longitud del bloque : 600 palabras -Tipo de acceso : Secuencial

Organización : Ordenado por clave de usuario.

Descripción del registro:

-ECLAVEUSUARIO : 6 carácteres

-EFAMILIAASIGNADA : 12 carácteres

-ESEGMENTOSASIGNADOS : Entero

-ETIPOCLAVE : Entero (1..2)
-EDEPENDENCIA : Entero (1..256)

-EMUESTRZOS : Entero

-EAVISOS : Entero

-ENOSOLOFAM : Variable lógica

-ETOTALARCHIVOS : Entero
-ETOTALARCHIVOSVIEJOS : Entero
-ETOTALARCHIVOSREMOVIDOS : Entero
-ETOTALARCHIVOSREMOVIDOSOS : Entero
-ETOTALASEGMENTOS : Entero

· ETOTALSEGMENTOSVIEJOS : Entero · ETOTALSEGMENTOSREMOVIDOS : Entero ·ETOTALSEGMENTOSREMOVIDOSDOS: Entero -ECUADTOTARCH : Real · ECUADTOTARCHVIE : Real · ECHADTOTARCHREM : Rest . ECUADITOTSEG : Real · ECUADTOTSEGVIE : Real -FILIAD TOTSEGREW : Real

3.3.3. Archivos temporales

DIRECTORIOS

Este archivo almacenara los datos referentes a los archivos registrados en todas las familias del sistema. Será formado por el módulo PRODIR y usado por PROCESA CLAYES, después de lo cual, se puede remover.

Características:

·Numbre fisico : DGSCA/A9X/SACRED/DIRECTORIOS

AAGGMM\

-Nombre lógico : DIRECTORIOS -Nombre del Registro : REGOIR -Longitud del Registro : 30 palabras

-Tipo de acceso : Directo, ya que será necesario

realizar dos pasadas sobre las claves. Una para contabilizar los segmentos y otra para extraer los archivos a remover o a considerar como con uso

ineficiente de recursos.

·Organización : Este archivo deberá estar

ordenado por clave de usuario y dentro de la clave se ordenarán

los archivos de acuerdo a su factor de remoción.

Descripción del registro:

Registro 0:

-DTOTALARCHIVOS : Entero

-DHAXARCHCLAVE : Entero

-DMLMERGARCHIVO : Entero -DMLMERGREGISTRO : Entero

-DNOMBREARCHIVO : 262 carácteres

-DPACK : Entero

-DHUMEROSEGNENTOS : Entero (1..2)

-DSEGMENTOS : Entero

-DFECHACREACION : Entero

-DCRUNCHED : Entero (1..5)
-DCRUNCHED : Variable lógica

.

-DUSCEFICIENTE

: Variable lógica

TEMPORAL

Este archivo tiene las mismas características que DIRECTORIOS, solamente que se encuentra ordenado por familia y por clave de usuario. Es generado por el módulo EXTRAE DIRECTORIOS.

ARCHREM

En este archivo se registrarán todos los archivos a ser removidos y la causa para ello, ya sea, por exceso de segmentos, por familia inadecuada o por no existir la clave en el UDF. Este archivo se utiliza solamente dentro del módulo PROCESA CLAVES.

Caracteristicas:

-Nombre físico : ARCHREM -Nombre Lógico : ARCHREM

·Nombre del registro : REGREM

-Longitud del registro : 50 palabras

-Acceso : Directo

-Organización : Ordenado por clave de usuario.

Descripción del registro:

-RHUMEROARCHIVO : Entero

-RNOMBREARCHIVO : 262 carácteres

-RPACK : Entero

-RREMOVER : Variable lógica

-RCAUSAREMOVER : Entero (1..3)

-RCRITERIOREMOVER : Entero

-RSEGMENTOSASIGN : Entero

-RSEGMENTOSUSADOS : Entero

FRESUMEN

En este archivo se almacena la situación que se detectó para cada clave durante la ejecución del módulo PROCESA CLAVES, además de registrar también la acción tomada, ya sea generación de recomendaciones, generación de avisos o remoción de archivos. Es usado por GENERA RESUMEN para generar el reporte del resumen de procesos realizados. Una vez que se ha generado el resumen, se podrá remover el archivo.

Características:

-Nombre físico : FRESUMEN

·Nombre lógico : FRESUMEN

-Nombre del registro : REGRESUM

-Longitud del registro : 17 palabras

-Acceso : Secuencial

-Organización : Ordanado por clave de usuario.

Descripción del registro:

-RCLAVE : 6 carácteres

-RSECHENTOSASIGNADOS : Entero

-RTOTALSEGMENTOS : Entero

·RTOTALSEGMENTOSVIEJOS : Entero

-RTOTALSEGNENTOSREMOVIDOS : Entero

-RTOTALSEGMENTOSREMOVIDOSDOS : Entero

-RTOTALARCHIVOS : Entero

-RTOTALARCHIVOSVIEJOS : Entero

-RIOTALARCHIVOSREHOVIDOS : Entero

-RTOTALARCHIVOSREHOVIDOSDOS : Entero

-ROBSERVACION : 30 carácteres

-RDEPENDENCIA : Entero (1..256)

RESUMENO

Tiene las mismas características que FRESUMEN, sólo que se encuentra ordenado por dependencia y por clave de usuario.

ESTADISTICASO

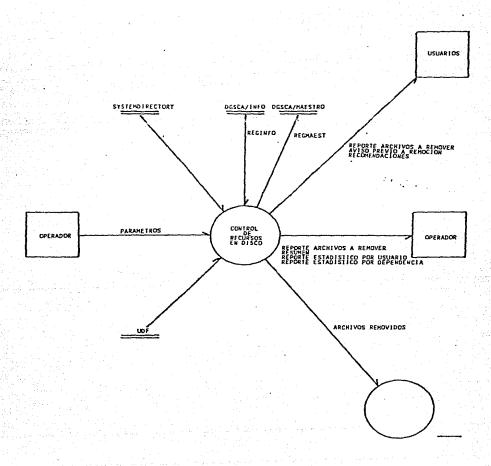
Tiene las mismas características que ESTADISTICAS, pero a diferencia de aquél, éste se encuentra ordenado por Dependencia y clave de usuario.

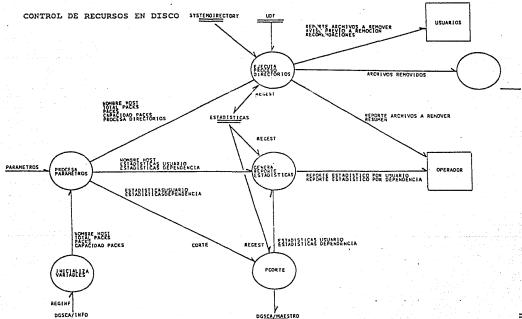
3.4. DESCRIPCION DE LOS PRINCIPALES MODULOS DEL SISTEMA

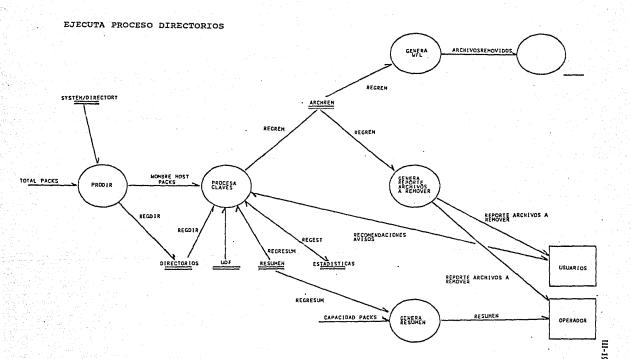
A continuación se muestran los diagramas de flujo de datos de los principales módulos del sistema, en su elaboración se tomó en cuenta la definición previa de los archivos a utilizar.

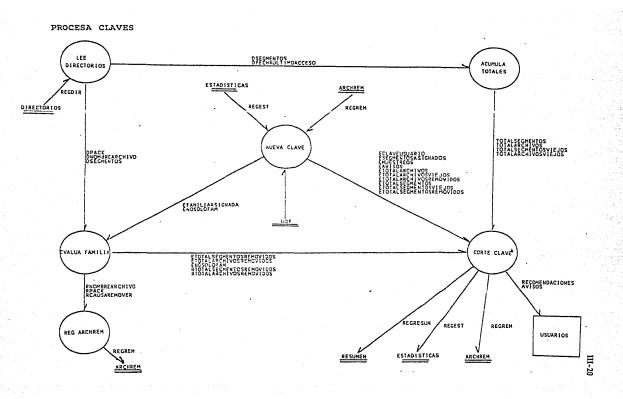
Posteriormente se muestra un cuadro que resume la organización de los módulos que integran el sistema. En este cuadro se muestran subrayados los módulos principales.

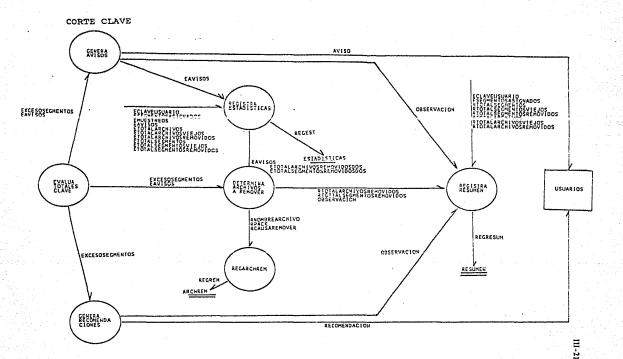
Por último se describen los principales módulos que integran el sistema. Se incluye la descripción de las funciones que realizan y la lógica de cada uno de ellos, en algunos casos también se incluye el diagrama de flujo. En la descripción se usan los nombres de variables que se van a manejar en el sistema, el significado de cada una de ellas se encuentra especificado en el diccionario de datos.

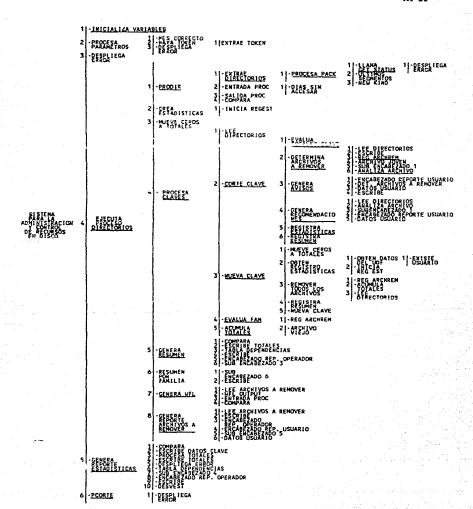












Nombre del módulo: CONTROL DE RECURSOS EN DISCO

Funciones:

Este módulo inicializa las variables globales del sistema, procesa la cadena pasada como parámetro y decide qué procesos se van a ejecutar.

Módulos referenciados:

- INICIALIZA VARIABLES
- PROCESA PARAMETROS
- EJECUTA PROCESO DIRECTORIOS
- GENERA REPORTE ESTADISTICAS
- PCORTE

Minlespecificaciones:

CONTROL DE RECURSOS EN DISCO INICIALIZA VARIABLES PROCESA PARAMETROS

SI NO HAY ERROR

ENTONCES SI PROCESA DIRECTORIOS

ENTONCES EJECUTA PROCESO DIRECTORIOS

SI ESTADISTICAS USUARIO

ENTONCES

NO SOLO DEPENDENCIAS

GENERA REPORTE ESTADÍSTICAS

SI ESTADISTICAS DEPENDENCIA

ENTONCES

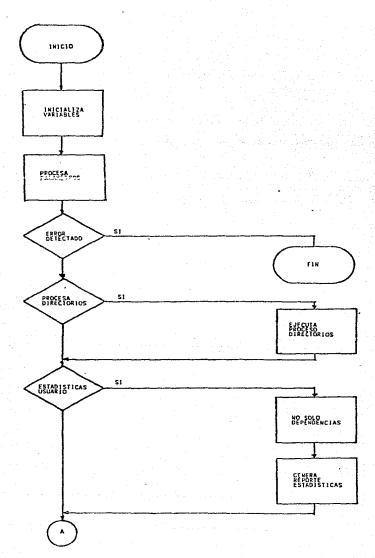
SOLO DEPENDENCIAS

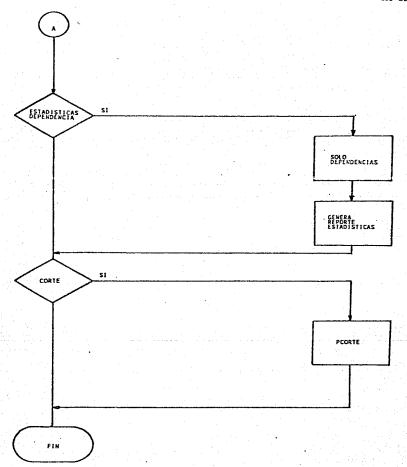
GENERA REPORTE ESTADISTICAS

SI CORTE

FHICKCES

PCORTE





Número del módulo: I

Nombre del módulo:INICIALIZA VARIABLES

Funciones:

Este módulo inicializa las variables que determinan la impresión de reportes, siempre y cuando, no se especifique lo contrarlo en los parámetros. Además carga la descripción de familias del sistema a partir del archivo DGSCA/INFO.

Miniespecificaciones:

INICIALIZA VARIABLES

AVISOS PREVIOS = VERDADERO AVISOS REMOCION - VERDADERO RECOMENDACIONES= VERDADERO REPORTE PEROCIONES - VERDICERO RESUMEN = VERDADERO INICIALIZA MI CLAVE LEE INFO INICIALIZA REGINIFAMS NUFAMILIAS NONBREHOST PARA CADA FAMILIA TOTALPACKS = * + 1 INICIALIZA NOMBRE FAMILIA

FAMILIA CAPACIDAD

Número del módulo: 4

Nombre del módulo: Ejecuta proceso directorlos

Funciones:

Este móduio lleva a cabo las siguientes funciones:

- Revisa si existe el archivo de Estadísticas, si no existe llama al procedimiento que lo genera.
- Mediante llamadas a módulos controla:

Extraccción de la información de los directorios del sistema.

Inicialización de las variables que acumulan totales.

Análisis de la información de los directorios para cada clave de

Generación del resumen de procesos efectuados durante el análisis de la información.

Generación de reportes de archivos removidos para los usuarlos y copia para el operador.

Módulos referenciados:

- CREA ESTADISTICAS
- PRODIR
- MUEVE CEROS A TOTALES
- PROCESA CLAVES
- GENERA RESUMEN
- GENERA REPORTE ARCHIVOS A REMOVER

Miniespecificaciones:

EJECUTA PROCESOS DIRECTORIOS

SI NO EXISTE ESTADISTICAS

ENTONCES

CREA ESTADISTICAS

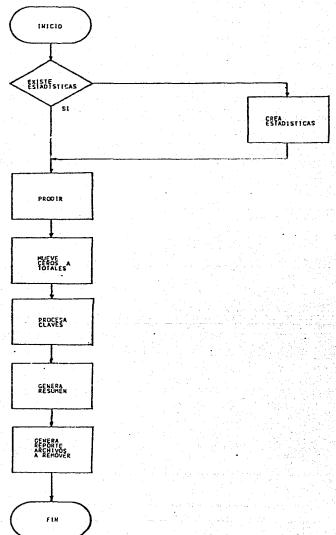
PRODIR

MUEVE CEROS A TOTALES

PROCESA CLAVES

GENERA RESUMEN

GENERA REPORTE ARCHIVOS A REMOVER



Número del módulo: 4.1

Nombre del módulo: PRODIR

Funciones:

Este módulo controla la extracción de información de los directorios del sistema y su ordenamiento de acuerdo a el factor de remoción correspondiente a cada archivo.

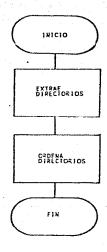
Módulos referenciados:

- EXTRAE DIRECTORIOS
- COMPARA
- ENTRADA PROC
- SALIDA PROC

Miniespecificaciones:

PRODIR

EXTRAE DIRECTORIOS
ORDENA DIRECTORIOS POR
USUARIO
FECHA DE ULTIMO ACCESO
USO EFICIENTE
COMPACTADO
TAMAÑO



Número del módulo: 4.1.1

Nombre del módulo: EXTRAE DIRECTORIOS

Funciones:

Este módulo controla la extracción de información de los archivos que integran todas las famillas del sistema. Para cada familla llama al módulo que revisa a una familla específica.

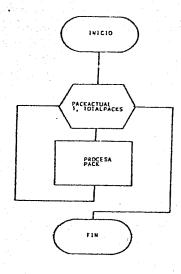
Módulos referenciados:
- PROCESA PACK

Miniespecificaciones:

EXTRAE DIRECTORIOS

PARA CADA UNO DE LOS FACES

PROCESA PACK



Nombre del módulo: PROCESA PACK

Funciones:

Este módulo ilama al procedimiento LLAMAGETSTATUS para poder obtener la información de los directorios presentes en la familia en proceso en esos momentos. Cada vez que se invoca al procedimiento LLAMAGETSTATUS se obtiene la descripción de 60 identificadores de archivo dentro del arreglo A. Una vez que se han determinado las características de un archivo, éstas se almacenan en el archivo TEMPORAL.

Módulos referenciados:

- LLAMA GET STATUS
- ULTIMOS SEGMENTOS
- USO EFICIENTE

Minlespecificaciones:

PROCESA PACK

MAS INFO = LLAMA GET STATUS (PRIMERA LLAMADA) MIENTRAS MAS INFO

PARA CADA UNO DE LOS IDENTIFICADORES

SI ES DIRECTORIO

FORMA NOMBRE

SI NO

TOTALARCHIVOS = TOTALARCHIVOS + 1

DNOMBREARCHIVO = NOMBRE

DPACK = PACKACTUAL

DSEGMENTOS = (ROWSALLOCATED - 1) *

ROWSIZE + ULTIMOS SEGMENTOS

DECHACREACION = CREATEDATE

DFECHAULTIMOACCESO = LASTACCESSOATE

DERUNCHED = CRUNCHED

DUSCEFICIENTE = USCEFICIENTE

ESCRIBE (TEMPORAL)

SI HAY HAS IDENTIFICADORES

MAS INFO = LLAMA GET STATUS (CONTINU)

SI NO

MAS INFO = FALSO

Número del módulo: 4.1.1.1.1

Nombre del modulo: LLAMA GET STATUS

Functiones:

Este módulo hace referencia a la función GET STATUS para extraer la información de los archivos registrados en los directorios de la familia en proceso. Debido al tamaño limitado del arreglo "A", es necesario liamar varias veces a este módulo.

```
Miniespecificaciones:
          LLAMA GET STATUS
               SI PRIMERA LLAMADA
                    INICIALIZA
                           REQUEST
                           SUBCLASS
                           MASKDATA
                 SI NO
                      ACTUALIZA
                           REQUEST
                 GET STATUS ( REQUEST, SUBCLASS, HASKDATA, A )
                 SI HAY ERROR
                      DESPLIEGA ERROR
                 SI NO
                      ACTUALIZA
                           NOMBRE NODO
```

Nombre del módulo: PROCESA CLAVES

Funciones:

Este módulo controla el análisis de la información de los archivos presentes en todo el sistema de cómputo, registrados en el archivo DIRECTORIOS. Para cada archivo llama a el módulo que evalúa la familia en que reside y al que acumula los totales correspondientes a cada clave. Cada vez que termina con una de las claves llama al módulo que efectúa el corte de clave y a otro que prepara el análisis de la siguiente clave. Al detectarse el final del archivo DIRECTORIOS, si no se removieron archivos de la última clave analizada por no existir ésta en el UDF, se llama al módulo CORTE.

Módulos referenciados:

- LEE DIRECTORIOS
- CORTE CLAVE
- NUEVA CLAVE
- EVALUA FAM
- ACUMULA TOTALES

Miniespecificaciones:

PROCESA CLAVES

LEE DIRECTORIOS

MIENTRAS NO HAYA FIN DE DIRECTORIOS

SI CAMBIO DE CLAVE

ENTONCES

CORTE CLAVE

MUEVA CLAVE

SI NO HAY FIN DE DIRECTORIOS

ENTONCES

EVALUA FAN

ACUMULA TOTALES

LEE DIRECTORIOS

SI NO SE REMOVIERON ARCHIVOS ULTIMA CLAVE

ENTONCES

CORTE CLAVE

1. SE REHOVIERON ARCHIVOS ULTIMA CLAVE

Nombre del módulo: CORTE CLAVE

Funciones:

Este módulo controla los procesos a efectuar cada vez que se terminan de leer por primera vez los archivos que pertenecen a una ciave, ya que se tienen los totales de segmentos usados y segmentos viejos para ésta.

Se liama al procedimiento que evalúa los recursos usados por la clave y dependiendo de la situación detectada se liama al módulo que remueva archivos, al que genera avisos previos a remoción o al que genera recomendaciones en cuanto al uso inadecuado de recursos.

Al final se referencian los módulos que registran la situación de la clave en los archivos ESTADISTICAS y RESUMEN.

Modulos referenciados:

- EVALUA TOTALES CLAVE
- DETERMINA ARCHIVOS A REMOVER
- GENERA AVISOS
- GENERA RECOMENDACIONES
- REGISTRA ESTADISTICAS
- REGISTRA RESUMEN

Miniespecificaciones:

CORTE CLAVE

EVALUA TOTALES CLAVE

SI HAY EXCESO DE SEGMENTOS

ENTONCES

SI EAVISOS = LIMITE AVISOS

ENTONCES

DETERMINA ARCHIVOS A REMOVER

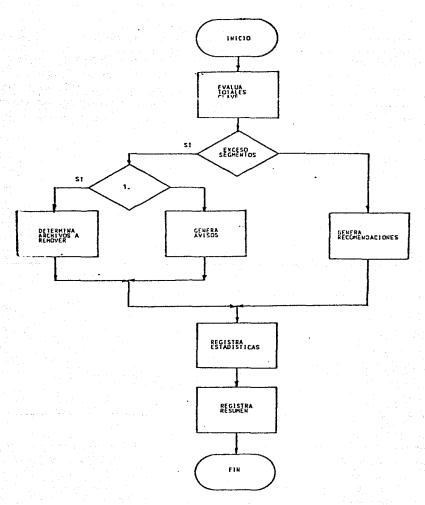
SI NO

GENERA AVISOS

SI NO

GENERA RECOMENDACIONES

REGISTRA ESTADÍSTICAS REGISTRA RESUMEN



Nombre del módulo: EVALUA TOTALES CLAVE

Functiones:

Compara el total de segmentos ocupados por el usuarlo menos los segmentos removidos por uso de familias no asignadas, con los segmentos asignados al usuarlo más un 10% de margen. En base al resultado obtenido se determina si hay exceso de segmentos.

Miniespecificaciones:

EVALUA TOTALES CLAVE
S1 TOTAL SEGMENTOS - TOTAL SEGMENTOS REMOVIDOS >
ESEGMENTOS ASTGNADOS * 1.1
ENTONCES
EXCESO SEGMENTOS
S1 NO

NO EXCESO SEGMENTOS

Nombre del módulo: DETERMINA ARCHIVOS A REMOVER

Parametros:

AVISO FAMILIA. Se listarán los archivos que estén en una familia inadecuada.

AVISO EXCESO. Se listarán los archivos que se removerían si se hubiera excedido el límite de avisos. REMOVERSE . Se registrarán los archivos que sean necesarios como removibles.

Funciones:

Este módulo barrera en el archivo DIRECTORIOS los archivos de la clave en análisis y efectuará algunas de las siguientes funciones, dependiendo del parametro especificado:

- Listará todos los archivos que estén usando una familia no asignada. En caso de que haya archivos tipo BACKUP en la familia asignada para ese propósito no se considerará este archivo como presente en una familia inadecuada.
- Listará los archivos que se removerían, si se requiriera.
- Se registrarán archivos como removibles mediante una liamada ai módulo REGARCHREM.

Antes de registrar un archivo como removible se rectificará que este no sea de reclente acceso (archivo joven).

Módulos referenciados:

- LEE DIRECTORIOS
- ESCRIBE
- REGARCHREM
- ARCHIVO JOVEN
- SUBENCABEZADO 1
- ANALIZA ARCHIVO

Miniespecificaciones:

DETERMINA ARCHIVOS A REMOVER

SIGA

SI AVISO FAMILIA

ENTONCES

MIENTRAS SIGA

SI FIN CLAVE

NO SIGA

SI NO

LEE DIRECTORIOS

SI FAMILIA ASIGNDA <> FAMILIA USADA Y
FAMILIA USADA <> FAMILIA BACKUP

ESCRIBE

SIGA

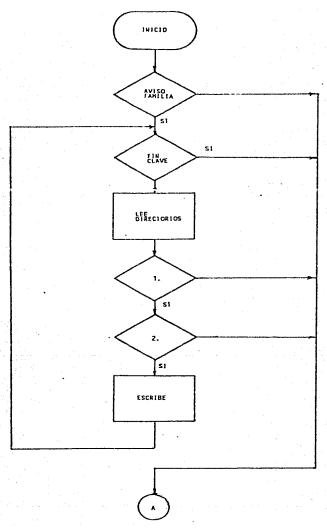
MIENTRAS SIGA

SI FIN CLAVE

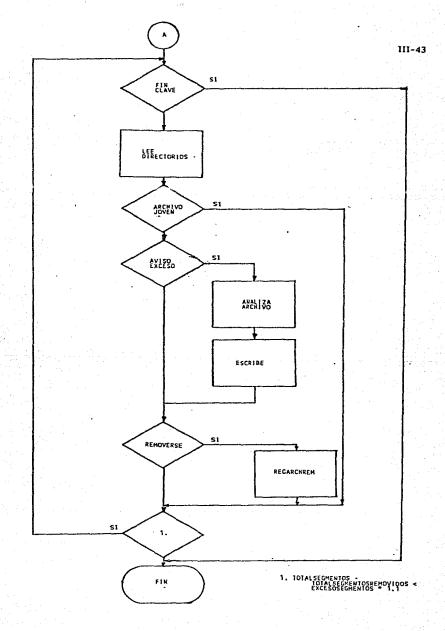
NO SIGA

SI NO

LEE DIRECTORIOS
SI NO ARCHIVO JOVEN
ENTONCES
SI AVISO EXCESO
ENTONCES
ANALIZA ARCHIVO
ESCRIBE
SI REMOVERSE
ENTONCES
REGARCHREM
SI TOTAL SEGMENTOS - TOTAL SEGMENTOS REMOVIDOS
- SEGMENTOSASIGNADOS * 1.1
NO SIGA



- 1. FAMILIA ASIGNADA 🗢 FAMILIA USADA
- 2. FAMILIA USADA -> FAMILIA BACKUP



Nombre del módulo: REGARCHREM

Functiones:

Acumula los archivos y segmentos removidos por exceso de segmentos y por familia inadecuada para la clave en proceso, mueve los datos correctos al registro REGREM y graba éste en el archivo ARCHREM.

Parametro:

Ci. Indica la causa de remoción del archivo

1 .- Familia inadecuada

RREMOVER = NO REMOVER
GRABA ARCHREM

2.- Exceso de segmentos

3.- No existe la clave en ei UDF

Minlespecificaciones:

REGARCHREM

GRANTOTARCHREM = * + 1
S1 C1 = 1
ENTONCES
TOTALARCHIVOSREMOVIDOS = * + 1
TOTALSECMENTOSREMOVIDOS = * + DSEGMENTOS
S1 NO
TOTALARCHIVOSREMOVIDOSDOS = * + 1
TOTALSECMENTOSREMOVIDOSDOS = * + DSEGMENTOS
RNOMBREARCHIVO = DNOMBREARCHIVO
RCAUSAREMOVER = C1

Nombre del módulo: ANALIZA ARCHIVO

Functones:

Revisa si un archivo está haciendo uso inadecuado de recursos y prepara la linea de impresión con el nombre del archivo y las características que determinan el uso ineficiente de recursos. Esta línea de impresión se usa en la emisión de Recomendaciones y avisos previos a remoción de archivos.

Módulos referenciados:

-ARCHIVO VIEJO

Miniespecificaciones:

ANALIZA ARCHIVO

SI ARCHIVO VIEJO

ENTONCES

USO INEFICIENTE[1]

LINEA DEF = FECHA ULTIMO ACCESO

SI USO INEFICIENTE

USO INFFICIENTE(2)

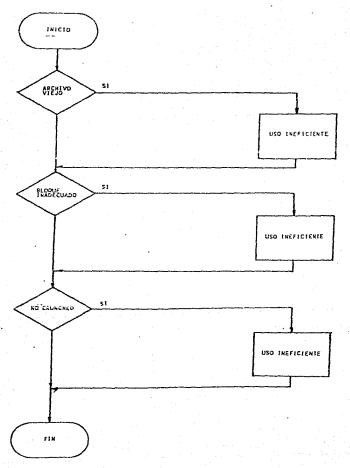
LINEA DEF . LONGITUD DE BLOQUE INADECUADA

SI NO CRUNCHED

USO INEFICIENTE(3)

LINEA DEF - NO CRUNCHED

LINEA = DWOMBREARCHIVO + LINEA DEF



Nombre del módulo: GENERA AVISOS

Funciones:

Este módulo genera un aviso previo a remoción de archivos para la clave que se esté procesando. Este módulo genera los mensajes necesarios y el listado de archivos se efectúa con la liamada al módulo DETERMINA ARCHIVOS A REMOVER.

Módulos referenciados:

- ENCABEZADO REPORTE USUARIO
- DATOS USUARIOS
- DETERMINA ARCHIVOS A REMOVER
- ESCRIBE

Minlespecificaciones:

GENERA AVISOS

ENCABEZADO REPORTE USUARIO EAVISOS = EAVISOS + 1 DATOS USUARIO SI FAMILIA INADECUADA

ENTONCES

DETERMINA ARCHIVOS A REMOVER(FAMILIA INADECUADA)

SI EXCESO SEGMENTOS

ENTONCES

DETERMINA ARCHIVOS A REMOVER(EXCESO SEGMENTOS)

Nombre del módulo: GENERA RECOMENDACIONES

Funciones:

Este módulo genera el reporte para usuarios, que indica los archivos que están haciendo uso inadecuado de recursos. Se revisa cada uno de los archivos que pertenecen a la clave eu análisis mediante una liamada al módulo ANALIZA ARCHIVO.

Módulos referenciados:

- LEE DIRECTORIOS
- ANALIZA ARCHIVO
- ENCABEZADO REPORTE USUARIO
- DATOS USUARIO
- SUBENCABEZADO 1
- ESCRIBE

Minlespecificaciones:

CENTERLORIES

MIENTRAS NO HAYA FIN DE CLAVE

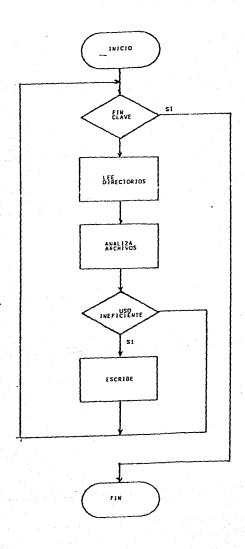
LEE DIRECTORIOS

ANALIZA ARCHIVO

SI USO INEFICIENTE

ENTONCES

ESCRIBE



Nombre del módulo: REGISTRA ESTADISTICAS

Funciones:

Este módulo actualiza el registro de estadísticas de la clave cuyo procesamiento se ha concluido y lo graba en el archivo ESTADISTICAS. Los campos que se actualizan son: muestreos, totales de segmentos, totales de archivos y suma de cuadrados de totales de archivos y segmentos.

Miniespecificaciones:

REGISTRA ESTADÍSTICAS

ACTUALIZA

EMMESTREOS

ETOTALARCHIVOS

ETOTALARCHIVOSVIEJOS

ETOTALARCHIVOSREHOVIDOS

ETOTALARCHIVOSREMOVIDOSDOS

ETOTALSEGMENTOS

ETOTALSEGMENTOSVIEJOS

ETOTALSEGMENTOSREMOVIDOS

ETOTAL SEGMENTOS REHOVIDOS DOS

ECUADIOTARCH

ECUADTOTARCHVIE

ECUADTOTARCHREM

ECUADIOTSEG

ECUADTOTSEGVIE

ECUADTOTSEGREN

GRABA ESTADISTICAS

Nombre del módulo: REGISTRA RESUMEN

Funciones:

La finalidad de éste módulo es grabar en el archivo RESUMEN el registro correspondiente a la clave que ya se ha procesado.

Minlespecificaciones:

REGISTRA RESUMEN

RCLAVE = CLAVE EN PROCESO

REGENENTOSASIGNADOS = ESEGMENTOSASIGNADOS

RTOTALSEGMENTOS = TOTALSEGMENTOS

RTOTALSEGMENTOSVIEJOS = TOTALSEGMENTOSVIEJOS

RTOTALSEGMENTOSREMOVIDOS = TOTALSEGMENTOSREMOVIDOS

RTOTALSEGMENTOSPEMOVIDOSDE - TOTALSEGMENTOSREMOVIDOS

RTOTALARCHIVOS = TOTALARCHIVOS

RTOTALARCHIVOSVIEJOS = TOTALARCHIVOSVIEJOS

RTOTALARCHIVOSREMOVIDOSDE = TOTALARCHIVOSREMOVIDOS

RTOTALARCHIVOSREMOVIDOSDE = TOTALARCHIVOSREMOVIDOS

RTOTALARCHIVOSREMOVIDOSDOS = TOTALARCHIVOSREMOVIDOSDOS

ROBSERVACION = OBSERVACION

RDEPENDENCIA = EDEPENDENCIA

GRABA RESUREN

Nombre del módulo: NUEVA CLAVE

Funciones:

Efectúa los procesos que son necesarios cada vez que se va a iniciar el análisis de una clave. Llama a los módulos que: inicializan las variables que acumulan totales; obtiene el registro de estadisticas de dicha clave, si existe. En caso de que no exista la clave se llama al módulo que remueve todos los archivos de esa clave; al que registra el movimiento en el resumen y si aún hay más claves por revisar se llama a si mismo el módulo.

Modulos referenciados:

- MUEVE CEROS A TOTALES
- OBTEN REGISTRO ESTADISTICAS
- REMOVER TODOS LOS ARCHIVOS
- REGISTRA RESUMEN
- NUEVA CLAVE

Miniespecificaciones:

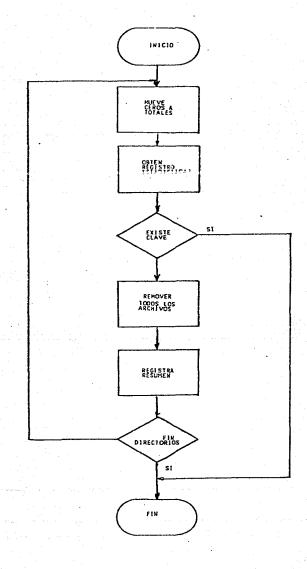
NUEVA CLAVE

A CLAVE
MUEVE CERGS A TOTALES
OBTEN REGISTRO ESTADISTICAS
SI NO EXISTE CLAVE
ENTONCES

REMOVER TODOS LOS ARCHIVOS
REGISTRA RESLMEN
S1 NO HAY FIN DE DIRECTORIOS
ENTONCES
NUEVA CLAVE

SI NO

NO SE RENOVIERON ARCHIVOS ULTINA CLAVE



Nombre del módulo: EVALUA FAM

Funciones:

Este módulo efectúa las siguientes funciones:

- -Revisa si el usuario tiene derecho a usar otras familias.
- -Compara la familia que tiene asignada con la familia en que se encuentra el archivo en proceso.
- -Revisa si el archivo en proceso es de tipo backup y si está usando la familia asignada a dichos archivos.
- -SI el archivo en cuestión se encuentra en una familia inadecuada se procederá a registrar el archivo como removible.

Módulos referenciados:

-REGARCHREM

Miniespecificaciones:

EVALUA FAM

SI NO SOLO FAM

ENTONCES

SI PACK(OPACK) <> EFAMILIA ASIGNADA
ENTONCES

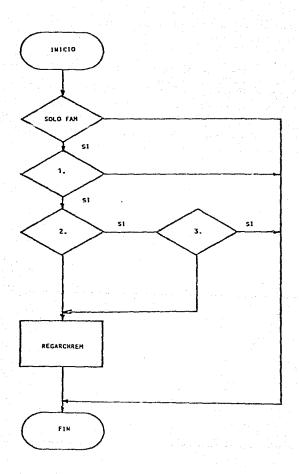
SI DCLASEARCHIVO = 5
Y. PACK(DPACK) = PACKBACUP

ENTONCES

REGARCHREM

OBSERVACION = SE REMOVERAN ARCHIVOS

REMOCION POR FAMILIA



^{1.} PACK <> EFAMILIA ASIGNAD.

^{2.} CLASE ARCHIVO = 5

^{3.} PACK = PACKBACKUP

Nombre del módulo: ACUMULA TOTALES

Funciones:

Este módulo acumula los totales de archivos, segmentos, archivos viejos y segmentos viejos para la clave en proceso y para la familia a que pertenece el archivo en proceso.

Módulos referenciados:
-ARCHIVO VIEJO

Minlespecificaciones:

ATTIMULA TOTALES

TOTALARCHIVOS = * + 1
TOTALSEGMENTOS = * + DSEGMENTOS
FAMILIATOTALARCHIVOS(DPACK) = * + 1
FAMILIATOTALSEGMENTOS(DPACK) = * + DSEGMENTOS
SI ARCHIVO VIEJO
ENTONCES
TOTALARCHIVOSVIEJOS = * + 1
TOTALSEGMENTOSVIEJOS = * + DSEGMENTOS

FAMILIATOTALARCHIVOSVIEJOS = * + 1
FAMILIATOTALSEGNENTOSVIEJOS = * + DSEGNENTOS

Nombre del módulo: GENERA RESUMEN

Funciones:

Este módulo es el encargado de generar la impresión del resumen de procesos efectuados durante PROCESA CLAVES.

Ordena el archivo FRESUMEN por dependencia y clave formando el archivo RESUMENO. A partir de este último archivo obtiene los datos para generar el reporte.

Módulos referenciados:

- -COMPARA
- -ESCRIBE TOTALES
- -TABLA DEPENDENCIAS
- -ESCRIBE
- -SUBENCABEZADO 3
- -ENCABEZADO REPORTE OPERADOR

Minlespecificaciones:

GENERA RESUMEN

ORDENA FRESUMEN POR

RDEPENDENCIA

RCLAVE

FORMANDO RESUMENO

ENCABEZADO REPORTE OPERADOR

MIENTRAS NO HAYA FIN DE RESUMENO

SI CAMBIO DE DEPENDENCIA

ENTONCES

ESCRIBE TOTALES

ESCRIBE TITULO DEPENDENCIA

ESCRIBE

RCLAVE

RSEGMENTOSAS I GNADOS

RTOTALSEGHENTOS

RTOTALSEGMENTOSVIEJOS

RTOTALSECHENTOSREHOVIDOS

RTOTAL SEGMENTOS REMOVIDOS DOS

RTOTALARCHIVOS

RTOTALARCHIVOSVIEJOS

RTOTALARCHIVOSREMOVIDOS

RTOTALARCHIVOSREHOVIDOSDOS

ROBSERVACION

Nombre del módulo: GENERA WFL

Functiones:

Ordena los archivos registrados en ARCHREM por familia para generar el programa en lenguaje WFL que remueva y copie a cinta los archivos registrados como removibles.

Módulos referenciados:

- -ENTRADA PROC
- -COMPARA
- -LEE ARCHIVOS A REMOVER
- -WFLOUTPUT

Miniespecificaciones:

GENERA WEL

ORDENA ARCHREM POR

FAMILIA

FORMANDO ARCHRENO

LEE ARCHIVOS A REMOVER

WELOUTPUT (COPY)

MIENTRAS NO HAYA FIN DE ARCHREMO

WFLOUTPUT (RHOMBREARCHIVO)

LEE ARCHIVOS A REMOVER

REINICIA ARCHREMO

WFLOUTPUT (REMOVE)

MIENTRAS NO HAYA FIN DE ARCHREMO

WFLOUTPUT (RNOMBREARCHIVO)

LEE ARCHIVOS A REMOVER

Nombre del módulo: GENERA REPORTE ARCHIVOS A REMOVER

Funciones:

Genera los reportes de archivos removidos a cada usuario. Los datos los extrae del archivo ARCHREM.

Módulos referenciados:

- -LEE ARCHIVOS A REMOVER
- -ESCRIBE
- -SUBENCABEZADO 5
- -DATOS USUARIO

Miniespecificaciones:

GENERA REPORTE ARCHIVOS A REMOVER
LEE ARCHIVOS A REMOVER
MIENTRAS NO HAYA FIN DE ARCHREM
SI HAY CAMBIO DE CLAVE
ENTONCES
DATOS USUARIO

ESCRIBE(DATOS ARCHIVOS A REMOVER)
LEE ARCHIVOS A REMOVER

Nombre del módulo: GENERA REPORTE ESTADISTICAS

Functiones:

Este módulo ordena el archivo ESTADISTICAS por dependencia y clave de usuario para generar el reporte estadístico en que se listarán totales, promedios, porcentajes y desviaciones standard para cada usuario, así como, también se listarán totales por dependencia.

Modulos referenciados:

- -COMPARA
- -DESVEST
- -ESCRIBE DATOS CLAVE
- -PROCESA TOTALES
- -ESCRIBE TOTALES
- -DESPLIEGA ERROR
- -ENCABEZADO REPORTE OPERADOR
- -TABLA DEPENDENCIAS
- -ESCRIBE
- -SUBENCABEZADO 4

Minlespecificaciones:

GENERA REPORTE ESTADISTICAS ORDENA ESTADISTICAS POR DEPENDENCIA

CLAVE DE USUARIO FORMANDO ESTADISTICASO

MIENTRAS NO HAYA FIN DE ESTADISTICASO SI CANBIA DEPENDENCIA

ENTONCES

SI NO ES LA PRIMERA DEPENDENCIA

ENTONCES

ESCRIBE TOTALES
ACLIFICATION TOTALES GENERALES

TABLA DEPENDENCIAS

ESCRIBE DATOS CLAVE
ACUMULA TOTALES POR DEPENDENCIA
ESCRIBE TOTALES
PROCESA TOTALES

Nombre del módulo: PCORTE

Funciones:

Este módulo es el encargado de actualizar el archivo DGSCA/MAESTRO, con los promedios de segmentos usados, segmentos excedidos y segmentos viejos para cada usuario. Los datos se obtienen del archivo ESTADISTICAS.

Miniespecificaciones:

PCORTE

MIENTRAS NO HAYA FIN DE ESTADISTICAS

LEE ESTADISTICAS

MIENTRAS ECLAVE ← MCLAVE

LEE DGSCA/MAESTRO

ACTUALIZA REGMEST

GRABA REGMAEST

3.5. ELECCION DEL LENGUAJE PARA LA PROGRAMACION

Los sistemas mayores de Burroughs tienen implementados una gran cantidad de lenguajes de programación, sin embargo, el sistema planteado requiere de un lenguaje que permita la comunicación con el Sistema Operativo para poder extraer del Directorio del sistema la información relativa a los archivos ahí registrados.

El lenguaje que cumple con el requisito anterior es ALGOL en su extensión DCALGOL. Este hecho hace necesaria la utilización de este lenguaje en esa parte del sistema, pero si conviniera, se podrían programar los otros módulos en otros lenguajes para posteriormente, unir todos los módulos en un solo código. A continuación analizaremos la conveniencia de realizar lo anterior.

Algunas de las más importantes características de ALGOL son:

- -Es un lenguaje estructurado
- -Permite almacenamiento dinámico
- -Permite recursividad
- -Permite implementar gran cantidad de estructuras de datos
- -Direccionamiento a nivel de bit.

Todo lo anterior permite hacer un uso más eficiente de los recursos de cómputo. Dentro de su tipo, ALGOL es el lenguaje más eficiente de Burroughs y prueba de ello es que la mayoría de utilerías están programadas en este lenguaje.

Los elementos anteriormente descritos permiten concluir que, el lenguaje más apropiado para la programación del sistema es DCALGOL.

CAPITULO IV

CONCLUSIONES

El sistema desarrollado estuvo en la fase de pruebas durante el mes de julio de 1986, durante ese mes, como resultado de las corridas de prueba, se detectó la siguiente situación en las familias de los sistemas de la Dirección:

Familia	Segmentos	Segmentos	Archivos	Archivos
•	usados	viejos		viejos
DISK	1107484	589875	476	234
INFORMA1	1622056	206883	خذفذ	952
PATRON	2174565	363862	3062	1211
NOMPRES	2276409	236204	1540	519
DISK	1019828	446964	445	255
INFORMA	2028793	397988	4740	1621
Totales	10229135	2241776	12545	4743
×	100	21.92	100	37.81

Se observa que del total de segmentos ocupados en disco cerca del 22% pertenecían a archivos con más de noventa dias sin ser accesados. Ante tal situación la Dirección determinó remover todos los archivos viejos antes de que empezara a funcionar el sistema nuevo.

A partir de agosto empezó a funcionar el sistema recientemente desarrollado y como era de esperarse, en las primeras corridas la cantidad de segmentos viejos que se detectó fue mínima.

En una muestra tomada en el mes de octubre del mismo año, dos meses después de la implantación del sistema se observó la siguiente situación en las familias del sistema:

familia	Segmentos	Segmentos	Archivos	Archivos
•	usados	viejos		viejos
DISK	631185	255713	332	75
INFORMA1	1281623	48549	1151	109
PATRON	2468032	221324	3481	609
NOMPRES	2448641	129433	1863	366
DISK	475267	126691	181	58
INFORMA	1717551	224737	2743	366
SISTEMAS	1069361	59727	756	155
Totales	10091660	1066174	10507	1738
×	100	10.56	100	16.54

Del total de segmentos usados, el 10% está formado por segmentos viejos y el 16% de archivos representa archivos no accesados recientemente. Si se comparan estas cantidades con las presentes antes de la implantación del sistema se aprecia que la cantidad de recursos no usados recientemente ha disminuido de un 22% a un 10% en cuanto a segmentos y de 38% a 17% en cuanto a archivos.

De lo expuesto anteriormente se puede establecer que la implantación del sistema nuevo ha disminuido el número de recursos utilizados inadecuadamente en aproximadamente un 50% lo cuai significa que si ha cumplido su objetivo, sin embargo, aún sigue desperdiciandose alrededor del 10% del total de recursos en disco en almacenar archivos que ya no se utilizan.

Las causas de que siga habiendo un número tan grande de archivos viejos son:

- Presencia de archivos viejos en ciaves de usuario que no se exceden en su cuota, por lo que, el sistema no los remueve.
- Se bajan a disco respaldos múltiples de archivos cuando sólo se necesitan unos cuantos, y posteriormente no se tiene el cuidado de removerlos.

Para poder solucionar los puntos anteriores seria necesario, seguir insistiendo a los usuarios sobre la importancia de usar correctamente los recursos o, en el primero de los casos, disminuir la cantidad de segmentos asignada a cada usuario.

La periodicidad con que se corre el sistema es de dos veces por semana para poder dar tiempo a los usuarios de recibir los reportes del sistema y así permitir que ellos regularicen la situación de sus claves, antes de que lo haga el sistema. Debido a que la emisión continua de recomendaciones, en cuanto al mejoramiento del uso de recursos podría ocasionar que los usuarios dejarán de prestarles atención, se decidió emitirlos menos frecuentemente que los avisos de remoción.

usados recientemente ayuda a mantener bajo el nivel de recursos mal utilizados, sin embargo, para poder mantener en un minimo esa cantidad, es necesaria la cooperación de los usuarios, ya que, sin ésta ningún sistema que se desarrolle podrá lograr que no se utilicen en forma inadecuada los recursos, es más, si todos los usuarios estuvieramos plenamente conscientes de la importancia del uso adecuado del espacio de almacenamiento, ningún sistema de administración de recursos sería necesario.

APENDICE A

DICCIONARIO DE DATOS

- A. Arreglo global utilizado para contener los parámetros iniciales pasados al sistema.
- A. Parámetro del procedimiento LLAMA GET STATUS en el cual se almacena la información extraida por ese procedimiento.
- A. Arregio local al procedimiento PROCESA PACK en el que se almacena la información extraida por el procedimiento LLAMA GET STATUS.
- A. Arregio local a los procedimientos usados en SORTS como entrada, salida o comparación. Contiene uno de los registros a ser ordenados.
- A. Arregio local al procedimiento TABLA DEPENDENCIAS usado como registro del archivo DEPENDENCIAS.
- AGAIN. Etiqueta local al procedimiento BLOCKCHAR.
- AHEAD. Apuntador local al procedimiento BLOCKCHAR, auxiliar en el scaner de la cadena SOURCE.
- ANOW. Apuntador al parámetro A de la función GET STATUS.
- APUNTADORES. Variable local al procedimiento TABLA DEPENDENCIAS que indica en qué elemento del arreglo EADEP se inician los apuntadores a los nombres de las dependencias registradas en ese arreglo.
- APUNTARCHIVO. Variable local al procedimiento DETERMINA ARCHIVOS A REMOVER que indica el número del archivo que se está procesando con respecto a la clave del usuario.
- ARCHCLA. Variable de tipo entero. Acumulador para el número de archivos por clave.
- ARCHIVOJOVEN. Procedimiento de tipo lógico que indica si un archivo ha sido accesado recientemente. El límite de dias para que un archivo se considere accesado recientemente lo marca la constante LIMITEDIASJOVEN.
- ARCHIVOVIEJO. Procedimiento de tipo lógico que indica si un archivo tiene más de 'n' días sin ser accesado, 'n' es igual a la constante LIMITEDIASSINACCESAR.
- ARCHREM. Archivo para registrar los archivos que van a ser removidos por el sistema. Se encuentra ordenado por clave de usuario.
- ARCHREMO. Archivo para registrar los archivos que van a ser removidos por el sistema. Se encuentra ordenado por dependencia.
- ATEMP. Arreglo local al procedimiento EXISTE USUARIO que sirve como auxiliar en la obtención de datos del UDF.

AVISOEXCESO. Variable lógica, parámetro del procedimiento DETERMINAARCHIVOSAREMOVER, que indica si este procedimiento emitirá aviso por exceso de segmentos.

AVISOFAMILIA. Variable lógica, parámetro del procedimiento DETERMINAARCHIVOSAREMOVER, que indica si este procedimiento emitirá aviso por uso de familia no asignada al usuario.

AVISOSPREVIOS. Variable lógica, global, que indica si el sistema emitirá avisos previos a la remoción de archivos.

AVISOSREMOCION. Variable lógica, global, que indica si el sistema emitirá reportes para los usuarios a los que se hayan removido archivos.

B. Parámetro lógico del procedimiento FECHA que indica el formato en que se deberá escribir la fecha: verdadero = MMDDAA; falso = Día DD Mes de 19YY.

B. Arreglo local a los procedimientos usados en SORTS como comparación y salida. Contiene uno de los registros a ser ordenados.

BASEYEAR. Año base para el cálculo de una fecha por el procedimiento FECHA.

BASICHEADER, Arreglo local al procedimiento PRODIR, que contiene los atributos de los archivos que se extraen de los directorios.

BLKSIZE. Campo del arreglo BASIC HEADER con el valor del atributo Blocksize en carácteres.

BLOCK. Arregio local al procedimiento BLOCKCHAR, contiene la descripción de los símbolos que se se pueden imprimir.

BLOCKCHAR. Procedimiento para la impresión de títulos de reportes con símbolos de 12 por 12 carácteres. Software proporcionado por el proveedor.

BUF. Arreglo local al procedimiento BLOCKCHAR. Registro del archivo LINE.

BUFF. Parametro del procedimiento WAIT AND CHECK, contiene el registro grabado por el procedimiento PRINT.

BUFFERSTART. Apuntador al registro OUTBUF.

BUFFPLACE. Apuntador al registro OUTBUF.

BUGBOOL. Variable local al procedimiento LLAMA GET STATUS que indica si hubo algún error durante la llamada a la función GET STATUS.

BUMP. Definición global que asigna una variable a si misma.

CENTER. Variable lógica, local al procedimiento FORMATTER que indica si una cadena de símbolos se debe centrar en la linea de impresión.

CHAR. Variable lógica, local al procedimiento BLOCK CHAR que contiene representada en forma binaria una línea de símbolos a imprimir.

CINTADETECTADA. Variable lógica, global, que indica si se pasó como parámetro al sistema la identificación de la cinta que va a ser usada para respaldar los archivos que vayan a ser removidos por el sistema.

CLASE. Parámetro del procedimiento NEWKIND que especifica el tipo de archivo de entrada.

CLAVEANTERIOR. Arreglo global, que contiene la descripción de la última clave que fue procesada. Se utiliza para poder efectúar los cortes de clave.

CLAVEBLOCK. Arreglo local al procedimiento ENCABEZADOREPORTEUSUARIO. Se utiliza para contener la descripción de la clave del usuario que va a ser impresa por el procedimiento BLOCKCHAR.

CLAVELEIDA. Arreglo global, que contiene la descripción de la última clave que se leyó de un archivo.

COMANDOS. Arreglo local al procedimiento HAYATOKEN, que contiene la descripción de los comandos que son aceptados por el sistema.

COMPARA. Procedimiento de comparación de registros para un SORT.

CONTINU. Definición local al procedimiento PROCESA PACK usada en las referencias al procedimiento LLAMA GET STATUS, cuando se trata de la primera vez que se le llama. Su valor en este caso es 1.

CONTLINEAS. Variable global, de tipo entero utilizada para contabilizar el número de líneas impresas y así poder controlar los cambios de página en la impresión.

CORTE. Variable lógica, global, que indica si el sistema efectuará la actualización del archivo MAESTRO.

CREAESTADISTICAS. Este procedimiento crea el archivo de ESTADISTICAS con un solo registro, referente a los archivos del sistema, además registra la fecha inicial que abarcarán los reportes estadísticos.

CREATEDATE. Campo del arreglo BASIC HEADER que indica la fecha de creación de un archivo.

CRLF. Variable local al procedimiento BLOCK CHAR que contiene el valor para los símbolos no representables.

CRT. Nombre lógico del archivo remoto.

CRUNCHED. Variable lógica, local al procedimiento PRODIR que indica si un archivo está compactado.

CUADRADO. Variable global, auxiliar de tipo real que se utiliza para poder asignar valores reales a campos que ast lo requieran.

C1. Variable de tipo entero, parámetro del procedimiento REGARCHREM que indica la causa por la que se removió un archivo.

- 1. Familia inadecuada.
- 2. Exceso de segmentos.

- 3. No existe la clave en el UDF.
- C2. Variable de tipo entero, parámetro del procedimiento REGARCHREM que indica el criterio que se utilizó para remover un archivo.
- D. Variable local al procedimiento FECHA que contiene el número de dia de la fecha.

DATOS. Parámetro del procedimiento EXISTEUSUARIO, de tipo arreglo, que contiene la información del usuario que procesó dicho procedimiento.

DCLASEARCHIVO. Campo del registro de DIRECTORIOS, que indica la clase de un archivo.

- 0. No definido
- 1. Archivos fuente
- 2. Archivos objeto
- 3. Archivos tipo Job
- 4. Archivos de datos
- 5. Archivos de tipo Backup
- 6. Otros.

DCLAVE. Campo del registro REGDIR, que contiene la descripción de la clave del usuario a quien pertenece el archivo descrito en ese registro. Se utiliza como auxiliar en la clasificación del archivo DIRECTORIOS.

DCRUNCHED. Campo del registro REGDIR que indica si el archivo descrito en ese registro está compactado o no.

DEPENDENCIAANTERIOR. Variable global, de tipo entero que contiene el número de la última dependencia procesada. Se usa para esectuar los cortes por dependencia.

DEPENDENCIAS. Nombre lógico del archivo de dependencias.

DESP. Variable local al procedimiento PROCESA PARAMETROS que indica un desplazamiento dentro del arregio PARAM.

DESPLIEGAERROR. Procedimiento encargado de escribir al archivo CRT el mensaje especificado por el parámetro NUMERROR.

DESVEST. Procedimiento de tipo entero que indica la desviación standard de un conjunto de datos. Se obtiene con la fórmula:

DESVEST =
$$1(SX^2/N) - (SX/N)^2 1^{1/2}$$

DFACTPERMANENCIA. Campo del registro REGDIR, que contiene el factor de permanencia del archivo descrito en ese registro. Se utiliza como auxiliar en la clasificación del archivo DIRECTORIOS.

DFECHACREACION. Campo del registro REGDIR que contiene la fecha de creación del archivo descrito en ese registro.

DFECHAULTIMOACCESO. Campo del registro REGDIR que contiene la última fecha de acceso del archivo descrito en ese registro.

DIASSINACCESAR. Procedimiento de tipo entero que obtiene el número de días que no ha sido accesado un archivo.

DIRECTORIO. Variable local al procedimiento TABLA DEPENDENCIAS que indica en qué elemento del arregio EADEP se inicia la lista de números de dependencias registradas en el arregio.

DIRECTORIOS. Nombre lógico del archivo que contiene la información referente a todos los archivos registrados en los directorios de las diferentes familias del sistema de cómputo. Está ordenado por clave de usuario.

DISKKIND. Definición global. Específica el atributo de archivo KIND.

DMAXARCHCLAVE, Campo del registro cero del archivo DIRECTORIOS que indica el número máximo de archivo, encontrados para una clave.

DNOMBREARCHIVO. Campo des registro REGBIR que contiene la descripción del nombre del archivo descrito en ese registro.

DNUMEROREGISTRO. Campo del registro REGDIR que indica el número de registro del archivo.

DNUMEROSEGMENTOS. Campo del registro REGDIR que indica cuantos segmentos o registros ocupa la descripción del archivo actual.

DONE. Etiqueta local al procedimiento BLOCK CHAR.

DOOINGS. Arregio local al procedimiento EXISTE USUARIO auxillar en la obtención de datos del UDF.

DPACK. Campo del registro REGDIR que indica en qué número de pack se encuentra el archivo descrito en este registro.

DREGSIGARCHIVO. Campo del registro REGDIR que indica el número de registro en el cual se inicia la descripción del siguiente archivo registrado.

DSEGMENTOS. Campo del registro REGDIR que indica cuantos segmentos ocupa el archivo descrito en este registro.

DSKEOFU. Campo del arreglo BASIC HEADER que apunta al final del archivo.

DSKEOFV. Campo del arreglo BASIC HEADER que apunta al final del archivo.

DTOTALARCHIVOS. Campo del registro REGDIR que indica el número total de archivos registrados en el archivo DIRECTORIOS.

DUSOEFICIENTE. Campo del registro REGDIR que indica si el archivo descrito en este registro hace uso eficiente de recursos.

DY. Variable local al procedimiento FECHA que contiene el desplazamiento en años a partir del año base 1700.

EADEP. Arregio local al procedimiento TABLA DEPENDENCIAS que contiene la descripción de todas las dependencias registradas en el sistema.

EAVISOS. Campo del registro REGEST que indica el número de avisos previos a remoción que se han emitido para el usuario descrito en este registro.

ECLAVEUSUARIO. Campo del registro REGEST que contiene la descripción del usuario cuya información se encuentra en este registro.

ECUADTOTARCH. Campo del registro REGEST que contiene la suma de los cuadrados del total de archivos del usuario descrito en este registro.

ECUADTOTARCHREM. Campo del registro REGEST que contiene la suma de los cuadrados del total de archivos removidos a el usuario descrito en este registro.

ECUADTOTARCHIVIE. Campo del registro REGEST que contiene la suma de los cundrados del total de archivos viejos pertenecientes al usuario descrito en este registro.

ECUADTOTSEG. Campo del registro REGEST que contiene la suma de los cuadrados del total de segmentos pertenecientes a el usuario descrito en este registro.

ECUADTOTSEGVIE. Campo del registro REGEST que contiene la suma de los cuadrados del total de segmentos viejos pertenecientes al usuario descrito en este registro.

EDEPENDENCIA. Campo del registro REGEST que contiene el número de la dependencia a la que pertenece el usuario descrito en este registro.

EFAMILIAASIGNADA. Campo del registro REGEST que contiene la identificación de la familia asignada a el usuarlo descrito en este registro.

EFECHAFINAL. Campo del registro cero del archivo ESTADISTICAS que contiene la última fecha en que se actualizó ese archivo. Se utiliza para identificar en los reportes estadisticos los rangos de fechas que abarcan éstos.

EFECHAINICIAL. Campo del registro cero del archivo ESTADISTICAS que contiene la fecha inicial en que se actualizó ese archivo. Se utiliza para identificar en los reportes estadísticos los rangos de fechas que abarcan éstos.

EMUESTREOS. Campo del registro REGEST que indica cuantas veces se ha actualizado el registro del usuario descrito en este registro.

ENCABEZADO. Procedimiento encargado de imprimir el encabezado de los reportes emitidos por el sistema. Imprime la parte fija directamente, la parte variable la imprime haciendo referencia al procedimiento SUBENCABEZADOX.

ENCABEZADOREPORTEOPERADOR. Procedimiento que imprime la identificación de los reportes que son para el operador. La clave que se imprime es aquélla desde la cual se está corriendo el sistema (MICLAVE).

ENCABEZADOREPORTEUSUARIO. Procedimiento que imprime la identificación de los reportes que son para los usuarios. La clave que se imprime es aquélla que se está procesando (CLAVEANTERIOR).

ENOSOLOFAM. Campo del registro REGEST que indica si el usuario tiene derecho a

usar familias diferentes a la que le fue asignada.

ENTRADA. Registro de acceso directo al archivo DIRECTORIOS.

ENTRADAPROC. Procedimiento de entrada de datos a un SORT.

ENTRADAS. Variable local al procedimiento TABLA DEPENDENCIAS que indica cuántas dependencias se encuentran registradas en el arregio EADEP.

EQUIVALENCE. Arreglo local al procedimiento BLOCK CHAR que se usa para transformar los caracteres originales a imprimir en enteros que definen un desplazamiento en el arreglo BLOCK.

ERRORDETECTADO. Variable lógica, global, que indica que se encontró un error en los parámetros iniciales pasados al sistema.

ERRORF. Variable local al procedimieto PRODIR que indica si se produjo un error durante una referencia a la función GET STATUS.

ERRORVALUEF. Variable local al procedimieto PRODIR que indica qué error se produjo durante una referencia a la función GET STATUS.

ERO. Arregio local al procedimiento DESPLIEGAERROR que contiene la descripción de los errores que serán desplegados por ese procedimiento.

ESCRIBE. Procedimiento encargado de imprimir cualquier línea. Lleva el control de las líneas impresas, así como, también se encarga de liamar al procedimiento ENCABEZADO.

ESCRIBEDATOSCLAVE. Procedimiento local al procedimiento GENERA REPORTE ESTADISTICAS que imprime las estadisticas para una clave.

ESCRIBEMAESTRO. Definición local al procedimiento PCORTE que graba un registro al archivo MAESTRO.

ESCRIBETOTALES. Procedimiento local a GENERA REPORTE ESTADISTICAS que imprime totales por dependencia.

ESEGMENTOSASIGNADOS. Campo del registro REGEST que indica el número de segmentos asignados a el usuario descrito en este registro.

ESTADISTICAS. Nombre lógico del archivo de entrada que contiene las estadisticas de los muestreos efectuados, sobre los directorios del sistema. Se encuentra ordenado por clave de usuario.

ESTADISTICASDEPENDENCIA. Variable lógica, global, que indica si el sistema emitirá el reporte estadístico por dependencia.

ESTADISTICASO. Nombre lógico del archivo que contiene las estadísticas de los muestreos efectuados, sobre los directorios del sistema. Se encuentra ordenado por dependencia.

ESTADISTICASUSUARIO. Variable lógica, global, que indica si el sistema emitirá el reporte estadístico por usuario.

ESTADISTICAS2. Nombre logico del archivo de salida que contiene las estadisticas de los muestreos efectuados, sobre los directorios del sistema. Se encuentra ordenado por clave de usuario.

ETIPOCLAVE. Campo del registo REGEST que indica el tipo de clave del usuario descrito en este registro.

ETOTALARCHIVOS. Campo del registro REGEST que contiene la suma de los totales de archivos que han sido procesados al usuario descrito en este registro.

ETOTALARCHIVOSREMOVIDOS. Campo del registro REGEST que contiene la suma de los totales de los archivos removidos por uso de familia inadecuada al usuario descrito en este registro.

ETOTALARCHIVOSREMOVIDOSDOS. Campo dei registro REGEST que contiene la suma de los totales de los archivos removidos por exceso de segmentos al usuario descrito en este registro.

ETOTALARCIIIVOSVIEJOS. Campo del registro REGEST que contiene la suma de los totales de los archivos viejos que le han sido contabilizados al usuario descrito en este registro.

ETOTALSEGMENTOS. Campo del registro REGEST que contiene la suma de los totales de segmentos que le han sido contabilizados al usuario descrito en este registro.

ETOTALSEGMENTOSREMOVIDOS. Campo del registro REGEST que contiene la suma de los totales de segmentos removidos por uso de familia no asignada al usuario descrito en este registro.

ETOTALSEGMENTOSREMOVIDOSDOS. Campo del registro REGEST que contiene la suma de los totales de segmentos removidos por exceso de éstos, que han sido contabilizados al usuario descrito en este registro.

ETOTALSEGMENTOSVIEJOS. Campo del registro REGEST que contiene la suma de los totales de segmentos viejos que le han sido contabilizados al usuario descrito en este registro.

EXCESOSEGMENTOS. Variable lógica, global, que indica que la clave en proceso está utilizando más segmentos de los que tiene asignados.

EXISTECLAVE. Variable lógica, global, que indica si la clave en proceso está registrada en el archivo UDF.

EXISTEUSUARIO. Procedimiento lógico que extrae del UDF la información de un usuario, la almacena en el arregio DATOS. Forma parte del Software básico de la DGSCA.

EXIT. Definición global. Transfiere la ejecución del programa a la etiqueta FIN.

EXTRAETOKEN. Procedimiento lógico que extrae un token del arreglo pasado como parámetro al sistema.

F. Parámetro del procedimiento FECHA que contiene la fecha a ser escrita en

formato OAADDD, si F vale cero significa que se tomará la fecha registrada en el sistema.

FAMILIAINADECUADA. Variable lógica, global, que indica que la clave en proceso está utilizando familias que no tiene asignadas.

FAMILIATOTALARCHIVOS. Arregio giobal utilizado para contabilizar el total de archivos presentes en cada familia del sistema. Los totales se imprimen en el resumen.

FAMILIATOTALARCHIVOSVIEJOS. Arregio giobal utilizado para contabilizar el total de archivos viejos presentes en cada familia del sistema. Los totales se imprimen en el resumen.

FAMILIATOTALSEGMENTOS. Arregio giobal utilizado para contabilizar el total de segmentos usados en cada familia del sistema. Los totales se imprimen en el resumen.

FAMILIATOTALSEGMENTOSVIEJOS. Arregio global utilizado para contabilizar el total de segmentos viejos presentes en cada familia del sistema. Los totales se imprimen en el resumen.

FECHA. Procedimiento de formateo de la fecha especificada en F con formato AADDD. Software básico de la DGSCA.

FECHAPROC. Variable global, de tipo entero que contiene la fecha del proceso en formato AADDD.

FECHAPROC. Arregio de tipo carácter que contiene una fecha en formato AADDD.

FECHAUA. Variable global, de tipo entero que contiene la fecha de último acceso a un archivo en formato AADDD.

FECHA1. Arregio giobal utilizado para almacenar la fecha inicial que abarcará el reporte de estadísticas.

FECHA2. Arregio giobal utilizado para almacenar la fecha final que abarca el reporte de estadísticas.

FILEKINDF. Campo del arreglo BASIC HEADER que contiene la clase de un archivo.

FILESEGS. Variable local al procedimiento ULTIMOS SEGMENTOS que contiene el número de últimos segmentos ocupados por un archivo.

FIN. Etiqueta que indica el final de un procedimiento.

FINALBLOCKSEGS. Variable local al procedimiento ULTIMOS SEGMENTOS que indica el número de segmentos ocupados en el último bloque de un archivo.

FINARCHREM. Variable local a los procedimientos GENERA REPORTE ARCHIVOS A REMOVER y GENERA WFL que indica el final del archivo ARCHREM.

FINDIRECTORIOS. Variable lógica, global, que indica que se ha llegado al final del archivo DIRECTORIOS.

FINDIRECTORIOSFUNC. Variable lógica, global, que indica que ya se llegó al final del arhivo DIRECTORIOS y además si tiene vigencia o no.

FINESTADISTICAS. Variable lógica, global, que indica que se ha llegado al final del archivo ESTADISTICAS.

FINMAEST. Variable lógica, global, que indica que se ha llegado al final del archivo MAESTRO.

FINPROCEDURE. Definición local al procedimiento PCORTE que finaliza la ejecución de éste cuando se detecta un error.

FINTOKEN. Variable global, de tipo entero que se utiliza como apuntador al carácter final de un token.

FIRSTSIX. Variable local al procedimiento BLOCK CHAR que contiene la primera mitad de una linea de un símbolo a ser impreso.

FONT. Arreglo local al procedimiento FORMATTER equivalente al arreglo BLOCK.

FORMATTER. Procedimiento local a BLOCK CHAR que se encarga de la impresión de los símbolos específicados por "START POINT" Y "N".

FRESUMEN. Nombre lógico del archivo que contiene el resumen de procesos efectuados por el procedimiento EJECUTAPROCESODIRECTORIOS. Se encuentra ordenado por clave de usuario.

FUERA. Etiqueta local al procedimiento TABLA DEPENDENCIAS que señala el final de la lectura del archivo DEPENDENCIAS.

GRABAESTADISTICAS. Definición global. Graba el registro REGEST en el archivo ESTADISTICAS2.

GRANTOTARCHREM. Variable global, de tipo entero que indica el total de archivos removidos por el sistema en el proceso actual.

GROUPEKIND. Arregio tocal al procedimiento NEWKIND que contiene todos los tipos posibles de archivos.

HAYATOKEN. Procedimiento lógico que indica si se encontró un comando válido en el arreglo pasado como parámetro al sistema.

HAYERROR. Variable lógica, global, que indica que se ha detectado un error durante el proceso.

HEADERINFO. Parámetro del procedimiento ULTIMOS SEGMENTOS que contiene la información del header de un archivo a ser analizado por este procedimiento.

HEADERSIZE. Campo del header de un archivo que indica la longitud de éste en palabras.

HOJA. Contador para hojas impresas en los reportes.

IDCINTA. Arregio global utilizado para contener la identificación de la cinta que se utilizará para respaldar los archivos que se vayan a remover.

INBUF. Registro del archivo TEMPORAL.

INC. Parámetro del procedimiento FECHA de tipo real que señala un desplazamiento con respecto a la fecha especificada en F.

INC. Definición de tipo global que tiene como función incrementar el valor de una variable.

INDEFINIDA. Etiqueta local al procedimiento TABLA DEPENDENCIAS que indica que una dependencia no tiene nombre.

INFO. Nombre lógico del archivo DGSCA/INFO.

INFOF. Sensia el número de entradas en el arreglo A, obtenido por el procedimiento LLAMA GET STATUS.

INICIAINFO. Señala el inicio de la información relacionada a un archivo dentro del arregio A obtenido por el procedimiento LLAMA GET STATUS.

INICIAREGEST. Procedimiento que inicializa un registro del archivo REGEST moviendo cero a sus campos.

INK. Variable entera local al procedimiento BLOCKCHAR que contiene el carácter con que se formarán los símbolos a imprimir.

INTMODEPERSEG. Campo del arreglo BASIC HEADER que contiene el valor del atributo INTMODE para un sector o segmento.

ITSADIRECTORY. Indica si la entrada perteneciente al arregio A obtenido por el procedimiento LLAMA GET STATUS es un directorio.

ITSAFILE. Indica si la entrada perteneciente al arreglo A obtenido por el procedimiento LLAMA GET STATUS es un archivo.

J. Variable temporal.

K. Variable temporal.

L. Variable temporal.

LAFECHA. Variable global que contiene la fecha del proceso.

LASTACCESSDATE. Campo del arregio BASIC HEADER que contiene la última fecha de acceso a un archivo.

LASTSIX. Variable local al procedimiento BLOCK CHAR que contiene la segunda mitad de una línea de un símbolo a ser Impreso.

LEAP. Definición local al procedimiento FECHA que indica si el año especificado por Y es bisiesto.

LEEARCHIVOSAREMOVER, Procedimiento local a GENERA WFI, que se encarga de leer el archivo ARCHREMO.

LEEARCHIVOSAREMOVER12. Procedimiento local a GENERA REPORTE ARCHIVOS A REMOVER que se encarga de leer el archivo ARCHREM.

LEEDIRECTORIOS. Procedimiento encargado de la lectura del archivo DIRECTORIOS.

LEEESTADISTICAS. Definición global. Lee el registro REGEST del archivo ESTADISTICAS.

LEEMAESTRO. Definición local al procedimiento PCORTE que lee un registro del archivo MAESTRO.

LEVELF. Definición local al procedimiento PRODIR que señala el nivel del identificador apuntado por LINKF.

LEVELPTR. Arreglo local al procedimiento PRODIR, contiene apuntadores a los diferentes niveles del nombre de un archivo.

LIMITEAVISOS. Constante global que define el número de avisos previos a remocion que se emilican a un ununclo.

LIMITEDIASJOVEN. Constante global que define el número máximo de dias que puede ser no accesado un archivo, para que sea considerado como recientemente usado.

LIMITEDIASSINACCESAR. Constante global que define el número máximo de días en que debe ser accesado un archivo, para que se pueda considerar como un archivo no viejo.

LINE. Nombre lógico del archivo asignado a la impresora.

LINEA. Nombre del registro del archivo LINE.

LINEADEF. Linea de deficiencias en el reporte de recomendaciones.

LINEAWFL. Registro del archivo WFL.

LINKF. Definición local al procedimiento PRODIR que indica en donde se inicia la información de un archivo.

LINKINONPART. Definición local al procedimiento PRODIR, subcampo del parametro REQUEST de la función GET STATUS.

LINKWORD. Variable local al procedimiento PRODIR que indica la localidad de A en donde se inicia la información de un archivo.

LOCKDI. Parametro inicial que indica que el sistema deberá cerrar con Lock el archivo DIRECTORIOS. Su valor inicial es falso.

LOGICALMODE. Campo del arreglo BASIC HEADER que indica el tipo lógico de los carácteres usados en un archivo.

LONGHOST. Variable global, de tipo entero que indica el número de carácteres que tiene el nombre del equipo en que se está corriendo el sistema.

LONGTOKEN. Variable global, de tipo entero que indica la longitud de un token.

LONGTOT. Longitud de la cadena de parámetros, auxiliar en el análisis de ésta.

M. Variable local al procedimiento FECHA que contiene el número de mes de la fecha.

MAESTRO. Nombre lógico del archivo DGSCA/MAESTRO.

MASINFO. Variable lógica, local al procedimiento PROCESA PACK que indica si aún hay archivos del pack en análisis que no se han registrado.

MASK. Arregio auxiliar en el procedimiento HAYA TOKEN.

MASKDATA. Arreglo local al procedimiento LLAMA GET STATUS, parametro de la función GET STATUS, que indica qué datos se quieren obtener de los archivos extraídos por esa función.

MAXARCHCLAVE, Variable local al procedimiento PRODIR que indica el número máximo de archivos que se encontró para una clave de usuario.

MAXEXPECTEDRESPONSES. Número máximo de identificadores a extraer por la función GET STATUS en una sola llamada, el valor usado es 60.

MAXLEVELF. Campo perteneciente al parámetro SUBCLASS de la función GET STATUS que indica cuántos niveles de directorios se quieren extraer. En este caso vale cero para indicar que se quieren extraer todos los niveles.

MCLAVE. Campo del registro REGMAEST que contiene la clave del usuario descrito en este registro.

MES. Parámetro del procedimiento PCORTE que especifica para que mes se efectuará el corte.

MESCORRECTO. Procedimiento lógico que indica si la cadena que se pasó como mes al sistema es correcta.

MESDETECTADO. Variable lógica, global, que indica si se pasó como parámetro inicial al sistema el mes del proceso a efectuar.

MESES. Arregio local al procedimiento MES CORRECTO con los nombres de los meses.

MESPROCESO. Variable global de tipo entero que indica el número del mes que se específicó en los parámetros iniciales.

MICLAVE. Arreglo global que contiene la descripción de la clave desde la cual se está corriendo el sistema.

MICLAVEBLOCK. Arregio temporal propio del procedimiento ENCABEZADO REPORTEOPERADOR utilizado para contener la descripción de la clave desde la cual se está corriendo el sistema.

MSEGMENTOSEXCEDIDOS. Campo del registro REGMAEST que contiene el promedio de segmentos excedidos por el usuario descrito en este registro.

MSEGMENTOSTOTAL. Campo del registro REGMAEST que contiene el promedio de segmentos usados por el usuario descrito en este registro.

MSEGMENTOSVIEJOS. Campo del registro REGMAEST que contiene el promedio de segmentos viejos usados por el usuario descrito en este registro.

MSEGSOK. Campo del registro cero del archivo MAESTRO que debe ser actualizado con la literal 'SEGSOK' cada vez que se efectúe el procedimiento PCORTE.

MU. Definición global. Especifica el número de carácteres por clave de usuario.

MUEVECEROSATOTALES. Procedimiento que inicializa con cero los totales que evaluan los recursos usados por una clave.

N. Procedimiento local al procedimiento BLOCK CHAR que señala el número de carácteres a imprimir por FORMATTER.

N. Variable temporal.

NEWKIND. Procedimiento de tipo entero que ubica el tipo de un archivo dentro de los siguientes tipos:

- 0. No definido
- 1. Archivos fuente
- 2. Archivos objeto
- 3. Archivos tipo Job
- 4. Archivos de datos
- 5. Archivos de tipo Backup
- 6. Otros.

NEXTCHAR. Apuntador al registro OUTBUF.

NINE. Variable local al procedimiento BLOCK CHAR que contiene la representación del nueve.

NOBITS. Etiqueta local al procedimiento BLOCK CHAR.

NOMBRE. Apuntador parámetro del procedimiento TABLA DEPENDENCIAS que señala la localidad en que se dejará el nombre de la dependencia.

NOMBRE. Arreglo local al procedimiento EXTRAE DIRECTORIOS en donde se arman los nombres de los archivos extraídos por PROCESA PACK.

NOMBREARCH. Arregio global utilizado para contener la descripción del nombre de un archivo.

NOMBREARCHIVO. Arreglo que contiene el nombre de un archivo.

NOMBREFAMILIA. Arreglo global utilizado para almacenar la descripción de una familia.

NOMBREHOST. Arregio global que contiene la descripción del nombre del sistema de cómputo en que está corriendo el sistema: A91 o A92.

NOMBRENODO. Arreglo local al procedimiento PRODIR que contiene el nombre de la familia a ser procesada por PROCESA PACK.

NOMBRES. Arregio local al procedimiento FECHA que contiene los nombres de los

dias y los meses.

NOREMOVER. Variable lógica, global, que indica que no se removerán archivos a la clave en proceso. Su valor depende del bit número cero en el campo OPCIONES del archivo UDF.

NUFAMILIAS. Variable global de tipo entero que indica el número de familias registradas en el archivo INFO.

NUMERO. Variable de tipo entero, parametro del procedimiento TABLA DEPENDENCIAS que indica el número de dependencia de la que se quiere su nombre.

NUMEROTOKEN. Variable global de tipo entero que indica el número de token localizado en la cadena inicial de parámetros por el procedimiento HAYATOKEN. Si tiene valor cero, indica que el token localizado es invalido.

NUMERROR. Parámetro del procedimiento DESPLIEGA ERROR que Indica el número del error a desplegar.

NUMREGINICLA. Variable global de tipo entero que indica el número de registro del archivo DIRECTORIOS en donde se inicia la clave en proceso.

NUMSIST. Variable global de tipo entero que identifica el número del sistema: 91 o 92.

OBSERVACION. Arreglo global que contiene la observación a ser registrada en el resumen impreso.

OBTENDATOSDELUDF. Procedimiento que obtiene los datos de una clave de usuario y los almacena en el arregio USUARIO.

OBTENREGISTROESTADISTICAS. Procedimiento que obtiene para una clave un registro del archivo ESTADISTICAS. Si no existe el registro entonces se inicializa. Siempre se actualiza el registro con la información registrada en el UDF.

ONPARTLINKF. Campo del arreglo A que contiene una palabra indice que apunta a una palabra indice que liga a una palabra apuntador cuyo LINKF contiene un valor dentro del arreglo.

OUTBUF. Registro del archivo LINE dentro del procedimiento BLOCK CHAR.

OUTPUT. Procedimiento de Impresión del registro OUTBUF.

- P. Arregio de trabajo utilizado para almacenar los promedios en el reporte de estadísticas.
- P. Parámetro del procedimiento FECHA de tipo apuntador que señala el lugar donde se imprimirá la fecha.
- P. Variable temporal.
- PA. Apuntador al arreglo A.

PACKACTUAL. Variable entera, local al procedimiento PRODIR que indica el número de pack que se procesará por el procedimiento PROCESA PACK.

PACKBACKUP. Arregio global que contiene la identificación de la familia asignada para contener los archivos de tipo Backup.

PACKBACKUPA91. Definición global que contiene la descripción de la familia para Backup.

PACKBACKUPA92. Definición global que contiene la descripcion de la familia para Backup.

PACKS. Arreglo global que contiene la identificación de las familias registradas en el sistema. La información se obtiene del archivo INFO.

PARAM. Arreglo que contiene los parámetros iniciales pasados al sistema.

PFECHA. Apuntador al arregio FECHA.

PHYSRECSPERAREA. Definición global. Especifica el atributo de archivo AREASIZE.

PICX. Formato para las impresiones.

PLACE. Apuntador al registro SOURCE.

PLINEA. Apuntador al registro LINEA.

PRIMERACLAVE. Variable lógica, global, que indica si la clave en proceso es la primera que se analiza.

PRIMERALLAMADA. Definición local al procedimiento PROCESA PACK usada como parámetro de la llamada al procedimiento LLAMA GET STATUS, que indica que es la primera vez que se llama, su valor es 1.

PRIMERARCHIVO. Variable local al procedimiento GENERA RECOMENDACIONES que indica que se está procesando el primer archivo de una clave.

PRIMERARCHIVOALISTAR. Variable lógica, global, que indica si un archivo es el primero que se imprimirá en un reporte. Se usa como auxiliar para el formateo de los reportes.

PRINCIPIOTOKEN. Variable global de tipo entero que se utiliza como apuntador al carácter inicial de un token.

PRINT. Procedimiento local a BLOCK CHAR que se encarga de la impresión de una línea.

PROCESADIRECTORIOS. Variable lógica, global, que indica si el sistema efectuará el procedimiento EJECUTAPROCESODIRECTORIOS.

PROCESAPARAMETROS. Procedimiento para extraer y validar los comandos pasados al sistema e inicializar las variables necesarias para lievar a cabo los procesos específicados.

PROCESATOTALES. Procedimiento local al procedimiento GENERA REPORTE ESTADISTICAS que se encarga de imprimir totales.

PROCESODETECTADO. Variable global que indica si se pasó al sistema como parámetro inicial, por lo menos, un proceso a ser efectuado, ya sea, PRODIR, ESTUSU, ESTDEP o CORTE.

PW. Apuntador a LINEAWFL.

PZIP. Variable lógica, global, que indica si el sistema ejecutará automáticamente el programa de WFL que proteja y remueva archivos.

RCAUSAREMOVER. Campo del registro REGREM que contiene la causa por la que será removido el archivo descrito en este registro.

- 1. Familia inadecuada.
- 2. Exceso de segmentos.
- 3. No existe la clave en el UDF.

RCDUNITS. Campo del arreglo BASIC HEADER que indica la clase de carácteres usados en los registros de un archivo.

RCLAVE. Campo del registro REGRESUM que contiene la clave del usuario descrito en este registro.

RCRITERIOREMOVER. Campo del registro REGREM que contiene el criterio que se usó para la elección del archivo descrito en este registro como removible.

RDEPENDENCIA. Campo del registro REGRESUM que contiene el número de dependencia del usuario descrito en este registro.

RECOMENDACIONES. Variable lógica, global, que indica si el sistema emitirá recomendaciones para los usuarios.

REGDIR. Registro del archivo DIRECTORIOS.

REGEST. Registro del archivo ESTADISTICAS.

REGESTANT. Ultimo registro leido del archivo ESTADISTICAS.

REGINF. Registro del archivo INFO.

REGINIFAMS. Variable de tipo entero que indica el número de registro del archivo INFO en el cual se inicia la descripción de familias del sistema.

REGMAEST, Registro del archivo MAESTRO.

REGREM. Registro del archivo ARCHREM.

REGRESUM. Registro del archivo RESUMEN.

REMARCHULTCLA. Variable lógica, global, que indica que se removieron archivos a la última clave, por no encontrarse registrada en el archivo UDF.

REMOCIONPORFAMILIA. Variable lógica, global, que indica que a la clave en proceso se le removierou archivos por uso de familia no asignada.

REMOVER. Arreglo parametro del procedimiento PROCESA CLAVES que indica que archivos han sido registrados como removibles para una clave.

REMOVERSE. Parámetro del procedimiento DETERMINA ARCHIVOS A REMOVER que indica que se removerán archivos a la clave en proceso.

REMOVERTODOSLOSARCHIVOS. Procedimiento referenciado cuando no existe una clave en el UDF que se encarga de registrar todos los archivos de la clave como removibles.

REPORTEREMOCIONES. Variable lógica, global, que indica si el sistema emitirá reportes sobre la remoción de archivos.

REQUEST. Parâmetro de la función GET STATUS que especifica la función a efectuar. En este caso para obtener la información de directorios su valor es 3.

RESUMEN. Variable lógica, giobal, que indica si el sistema emitirá el resumen de procesos efectuados.

RESUMENO. Nombre lógico del archivo que contiene el resumen de procesos efectuados por el procedimiento EJECUTAPROCESODIRECTORIOS. Se encuentra ordenado por dependencia.

RESUMENPORFAMILIA. Procedimiento encargado de imprimir el reporte resumen de los recursos utilizados por cada familia del sistema.

RETURNRESIDENT. Campo del arregio REQUEST que indica que GET STATUS deberá regresar el estado de los archivos residentes.

RETURNUSERCODE. Campo del arreglo REQUEST que indica que GET STATUS deberá anteponer a el nombre de un archivo la clave a la que pertenece.

RNOMBREARCHIVO. Campo del registro REGREM que contiene el nombre del archivo descrito en este registro.

RNUMEROARCHIVO. Campo del registro REGREM que contiene el número de este registro dentro del archivo.

ROBSERVACION. Campo del registro REGRESUM que contiene la observacion a ser impresa en el resumen para el usuario descrito en este registro.

RPACK. Campo del registro REGREM que contiene el número de la familia en que fue encontrado el archivo descrito en este registro.

RREMOVER, Campo del registro REGREM que indica si el archivo descrito en este registro debe ser removido.

RSEGMENTOSASIGN. Campo del registro REGREM que contiene el número de segmentos asignados al usuario propietario del archivo descrito en este registro.

RSEGMENTOSASIGNADOS. Campo del registo REGRESUM que contiene el número de segmentos asignados al usuario descrito en este registro.

RSEGMENTOSUSADOS. Campo del registro REGREM que contiene el numero de segmentos que está utilizando el usuario propietario del archivo descrito en este registro. RTOTALARCHIVOS. Campo del registro REGRESUM que contiene el número total de archivos pertenecientes al usuario descrito en este registro.

RTOTALARCHIVOSREMOVIDOS. Campo del registro REGRESUM que contiene el número total de archivos que serán removidos al usuario descrito en este registro por uso de familias no asignadas.

RTOTALARCHIVOSREMOVIDOSDOS. Campo del registro REGRESUM que contiene el número total de archivos que serán removidos al usuario descrito en este registro por exceso de segmentos.

RTOTALARCHIVOSVIEJOS. Campo del registro REGRESUM que contlene el número total de archivos viejos pertenecientes al usuario descrito en este registro.

RTOTALSEGMENTOS. Campo del registro REGRESUM que contiene el número total de segmentos usados por el usuarlo descrito en este registro.

RTOTALSEGMENTOSREMOVIDOS. Campo del registro REGRESUM que contiene el número total de segmentos removidos al usuario descrito en este registro por uso de familia inadecuada.

RTOTALSEGMENTOSREMOVIDOSDOS. Campo del registro REGRESUM que contiene el numero total de segmentos removidos al usuarlo descrito en este registro por exceso de segmentos.

RTOTALSEGMENTOSVIEJOS. Campo del registro REGRESUM que contiene el número total de segmentos viejos usados por el usuario descrito en este registro.

SALIDAPROC. Procedimiento de salida de un SORT.

SECARGO. Variable lógica, local al procedimiento TABLA DEPENDENCIAS que indica si ya se cargó el arreglo EADEP con la información de las dependencias registradas en el archivo DEPENDENCIAS.

SEGMENTOACTUAL. Variable global de tipo entero que indica el número del siguiente registro a ser leido del archivo DIRECTORIOS.

SEGSEG. Apuntador al segundo segmento del arregio INBUF y OUTBUF.

SEGPERBLOCK. Variable local al procedimiento ULTIMOS SEGMENTOS que contiene el número de segmentos por bloque para un archivo.

SIGA. Variable de control para la instrucción WHILE.

SIGLECEST. Variable lógica, global, que indica si se debe realizar la siguiente lectura al archivo ESTADISTICAS o si el último registro leido (REGESTANT) es válido.

SOLODEPENDENCIAS. Variable lógica, global, que indica que solamente se listarán dependencias en el reporte de estadísticas.

SOURCE. Arregio parámetro del procedimiento BLOCK CHAR que contiene la cadena a ser impresa con símbolos de mayor tamaño.

SPACE. Variable local al procedimiento BLOCK CHAR que contiene la representación del carácter ' '.

SPLIT. Variable lógica, local al procedimiento BLOCK CHAR que indica si una cadena de símbolos se debe centrar en la linea de impresión.

STARTPOINT. Apuntador local al procedimiento BLOCK CHAR que señala el inicio de la cadena a imprimir en el arregio SOURCE.

STOP. Etiqueta para indicar el final de los procedimientos EXTRAE DIRECTORIOS y PROCESA PACK.

SUBCLASS. Parámetro de la función GET STATUS que indica cuánta información será extraída por ésta.

SUBENCABEZADO. Procedimiento pasado como parámetro a ESCRIBE para imprimir el subtitulo de un reporte.

SUBENCABEZADOO. Procedimiento "dummy" para no subtitular un reporte.

SUBENCABEZADO1. Procedimiento que imprime el subtitulo en los reportes que listan archivos y sus características.

SUBENCABEZADO3. Procedimiento que subtitula al reporte resumen de recursos usados por los usuarios.

SUBENCABEZADO4. Procedimiento que subtitula los reportes estadísticos.

SUBENCABEZADOS. Procedimiento que subtitula el reporte de archivos removidos.

SUBENCABEZADO6. Procedimiento que subtitula el reporte de resumen por familias.

SUBTITULO. Arreglo local al procedimiento GENERA REPORTE ESTADÍSTICAS que contiene la linea con el rango de fechas que abarca el reporte.

SUBTYPEF. Campo del parámetro REQUEST que indica la búsqueda de directorios que se desea.

- 1. Solicitud inicial de todos los archivos.
- 4. Continúa la extracción de información iniciada con 1.

SUBVALUE142F. Subcampo del arregio A obtenido con GET STATUS que contiene la seguridad de un archivo.

- 1. Archivo de la clave que ejecutó la tarea.
- 2. Archivo del sistema.
- 3. El primer nombre del archivo es una clave de usuario.

SUPPRESSWARNINGF. Subcampo del parámetro REQUEST de la función GET STATUS.

SX. Parametro del procedimiento DESVEST que contiene la sumatoria de X.

SX2. Parametro del procedimiento DESVEST que contiene la sumatoria de X2.

T. Arreglo local al procedimiento tabla dependencias.

TABLADEPENDENCIAS. Procedimiento que obtiene el nombre de una dependencia a

partir de su número. Toma como base el archivo DEPENDENCIAS. Software básico de la DGSCA.

TEMP. Arreglo temporal.

TEMPORAL. Nombre lógico del archivo que se utiliza para almacenar la información extraída de los directorios de las familias presentes en el equipo. Está ordenado por familia y clave de usuario.

TEXTO. Arregio local al procedimiento TABLA DEPENDENCIAS que contiene la descripción de todas las dependencias registradas en el sistema.

TITREPORTE. Arreglo global con los títulos de los reportes impresos por el sistema.

TITULOARCHIVO. Arregio giobal utilizado para contener la descripción de los nombres físicos de los archivos utilizados en el sistema.

TOGGLE. Variable temporal local al procedimiento PRODIR.

TOKEN. Arreglo global que contiene un token extratdo de los parámetros iniciales por el procedimiento EXTRAETOKEN.

TOT. Arreglo global de trabajo para totales en reportes.

TOTAL. Arreglo global de trabajo para totales en reportes.

TOTALARCHIVOS. Variable global de tipo entero que se utiliza como contador para el número de archivos pertenecientes a la clave en proceso.

TOTALARCHIVOS. Variable local al procedimiento PRODIR que indica el número total de archivos presentes en el sistema y registrados en el archivo DIRECTORIOS.

TOTALARCHIVOSENDIRECTORIO. Variable global que indica el número total de archivos presentes en el archivo DIRECTORIOS.

TOTALARCHIVOSLEIDOS. Variable global de tipo entero que indica cuantos archivos han sido procesados a partir del archivo DIRECTORIOS.

TOTALARCHIVOSREMOVIDOS. Variable global de tipo entero que se utiliza como contador para el número de archivos removidos por uso de familia no asignada, pertenecientes a la clave en proceso.

TOTALARCHIVOSREMOVIDOSDOS. Variable global de tipo entero que se utiliza como contador para el número de archivos removidos por exceso de segmentos, pertenecientes a la clave en proceso.

TOTALARCHIVOSVIEJOS. Variable global de tipo entero que se utiliza como contador para el número de archivos viejos, pertenecientes a la clave en proceso.

TOTALCLAVESDEPENDENCIA. Variable global de tipo entero que indica el número de claves pertenecientes a la dependencia en proceso. Se utiliza en los reportes, para poder establecer si se imprimen totales por dependencia.

TOTALCLAVESDEPENDENCIA. Variable local al procedimiento GENERA REPORTE

ESTADISTICAS de tipo entero que indica el número de claves pertenecientes a la dependencia en proceso. Se utiliza en los reportes, para poder establecer si se imprimen totales por dependencia.

TOTALES. Arregio giobal utilizado para acumular totales en la impresión de reportes.

TOTALPACKS. Variable global de tipo entero que indica el número total de familias presentes en el equipo.

TOTALSEGMENTOS. Variable giobal de tipo entero que se utiliza para acumular el total de segmentos utilizados por la clave en proceso.

TOTALSEGMENTOSREMOVIDOS. Variable global de tipo entero que se utiliza para acumular el total de segmentos removidos por uso de familias no asignadas, a la clave en proceso.

TOTALSEGMENTOSREMOVIDOSDOS. Variable global de tipo entero que se utiliza para acumular el total de segmentos removidos por exceso de segmentos, a la clave en proceso.

TOTALSEGMENTOSREMOVIDOSDUMMY. Variable global de tipo entero que se utiliza para acumular el total de segmentos removidos a la clave en proceso. Se utiliza como auxiliar en la emisión de avisos previos a remoción.

TOTALSEGMENTOSVIEJOS. Variable global de tipo entero que se utiliza para acumular el total de segmentos viejos utilizados por la clave en proceso.

TRANSLATE. Definición local al procedimiento NEWKIND. Tiene como objetivo ubicar los tipos de los archivos dentro de los siguientes grupos:

- 0. No definido
- 1. Archivos fuente
- 2. Archivos objeto
 3. Archivos tino Job
- 4. Archivos de datos
- 5. Archivos de tipo Backup
- 6. Otros.

UDFDATOS, Registro del archivo UDF.

UDFDEP. Campo del registro UDFDATOS que contiene el número de la dependencia a la que pertenece el usuario descrito en este registro.

UDFFAMILY. Campo del registro UDFDATOS que contiene la descripción de la familia que ha sido asignada al usuario descrito en este registro.

UDFNOMBRE. Campo del registro UDFDATOS que contiene la descripción de la clave del usuario descrito en este registro.

UDFNOSOLOFAM. Campo lógico del registro UDFDATOS que indica si el usuario descrito en este registro puede usar familias diferentes a la especificada en UDFFAMILY.

UDFOPCIONES. Campo del registro UDFDATOS que contiene varios subcampos, entre ellos se encuentra el que indica si al usuario descrito en este registro se le

removerán archivos. El subcampo descrito ocupa el bit cero del campo UDFOPCIONES.

UDFSEGMENTOS. Campo del registro UDFDATOS que indica el número de segmentos que le han sido asignados al usuario descrito en este registro.

UDFTIPO. Campo del registro UDFDATOS que indica el tipo de clave que tiene asignada el usuario descrito en este registro.

ULTIMOCARACTERSEG. Apuntador al último carácter del primer segmento del registro INBUF Y OUTBUF.

ULTIMOSSEGMENTOS. Procedimiento de tipo real para calcular el tamaño de la áltima área ocupada por un archivo. Si el archivo es no Crunched entonces la última área es igual a cualquiera de las otras áreas, si no, se siguen los siguientes pasos:

- Se determina el número de unidades internas (INTMODE) para cada segmento
- Se determina el número de segmentos por bloque
- Se determina el número de segmentos hasta el apuntador al final del archivo y
- Finalmente se determina el número de segmentos en la última área (Software proporcionado por el proveedor).

USOEFICIENTE. Procedimiento de tipo lógico que determina si un archivo tiene definido el tamaño de un bioque como múltiplo del tamaño de un sector o segmento.

USOINEF. Arreglo global que indica si un archivo hace uso ineficiente de recursos en disco, cada elemento del arreglo señala un tipo de ineficiencia.

- III. Archivo viejo
- [2], Archivo mal bloqueado
- 131. Archivo no compactado.

USUARIO. Arreglo global que contiene la descripción de una clave de usuario.

WAITANDCHECK. Procedimiento local a BLOCK CHAR que verifica que se imprima una linea en forma correcta.

WFL. Nombre lógico del archivo que contiene el programa generado de WFL que protegerá y removerá archivos.

WFLOUTPUT. Procedimiento que graba el registro LINEAWFL en el archivo WFL.

WHATKIND. Parametro del procedimiento LLAMA GET STATUS que Indica que se llama por primera vez al procedimiento.

X. Variable lógica, local al procedimiento EXISTE USUARIO que indica si se leyó adecuadamente un dato del UDF.

Y. Variable local al procedimiento FECHA que contiene el año.

APENDICE B

PROGRAMA FUENTE DEL SISTEMA

500161616466466401116.65.1264644 300000173 25721732 2572173 25721 THE LIBERTARIES OF DARKTOCHOS

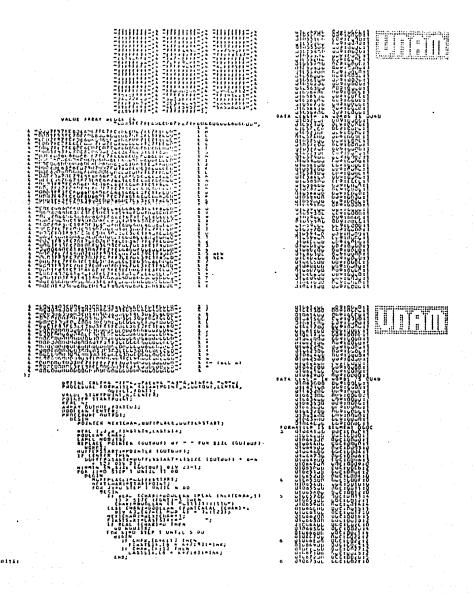
I LINE IMPELIES

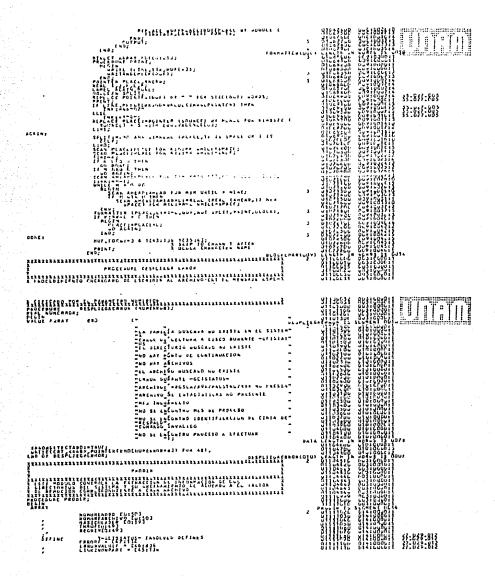
I LINE IMPELIES

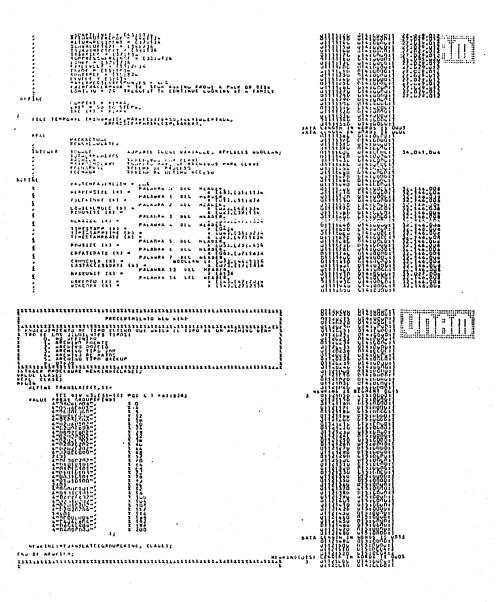
I LINE IMPELIES SETTEMENT. I totally landwith a trails firacejii42; lotiniii acmamelamilialori Titulomemiyo toisna ficuacioii ficuacioii hemusemastiii TITLE PARTIE IN THE UN LOTABLE CASE INDSPICTORY
INDSPICTORY
INCTACTORY
INCTACTORY 32521348 Pathrafilay Cortains Tan and a cortain and a PULL OF THE PROPERTY OF THE PR T TELEVICO DE LA CASO LA CLAVE LA LIBRATORIO DE LA CLAVE LA CLAVE TEGER SECHENTIACTUAL TECHAPROF TO THE PROPERTY TO THE PROPERTY TO THE PROPERTY OF TH

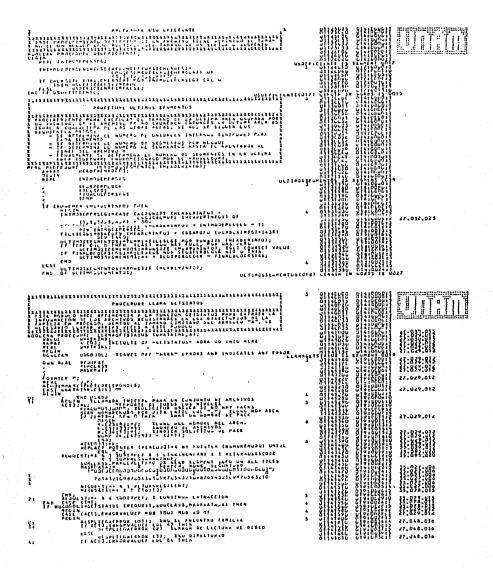
TABLE STATES OF THE STATES OF	
ATTENDED TO SET OF THE PROPERTY OF A STATE OF THE PROPERTY OF A STATE OF THE PROPERTY OF A STATE OF THE PROPERTY OF THE PROPER	######################################

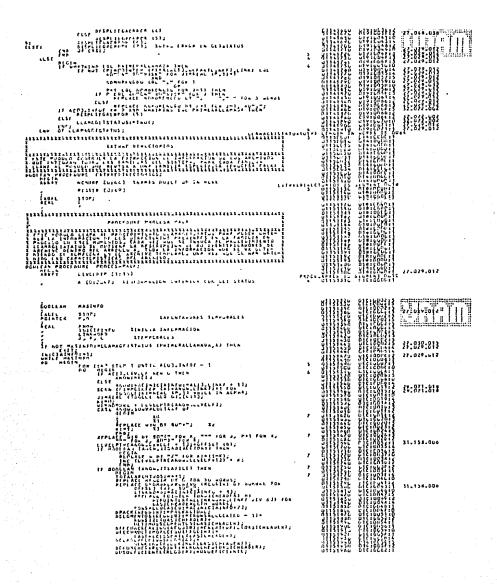
	ACTUAL AND THE POLITICAL AND T	1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1 1		
TOTAL THE PROPERTY OF THE PROP	TELLS CHISTALL TESTICATIONS CONTRACTOR TO THE TESTICATION OF THE TEST			
PARENTURE HICESTON ARREST HAND INTRUCA FINA VALUE APPA	eachers, each near or south to to the s	tracalita yilishiri	70112051 20118061 20118061 20118061 20118061 20118061 33.047.005	

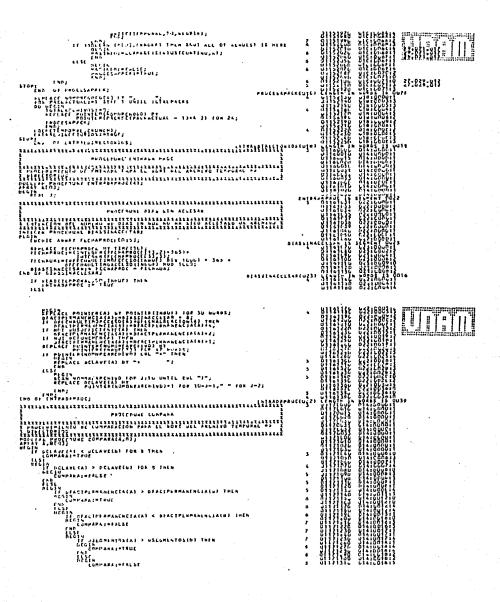


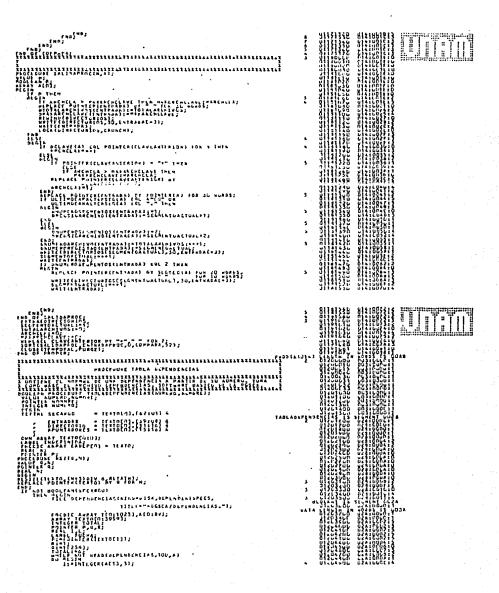


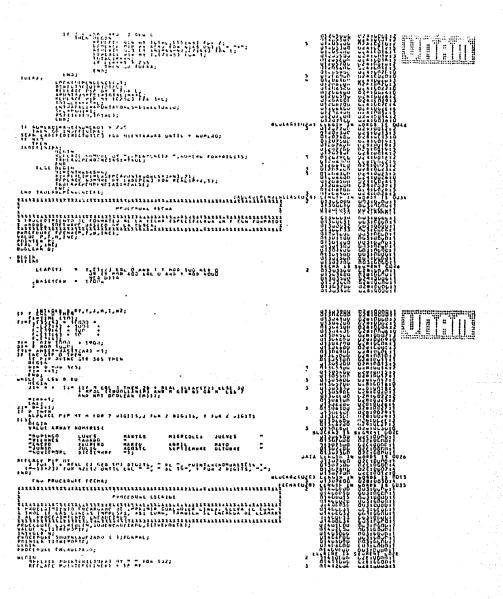


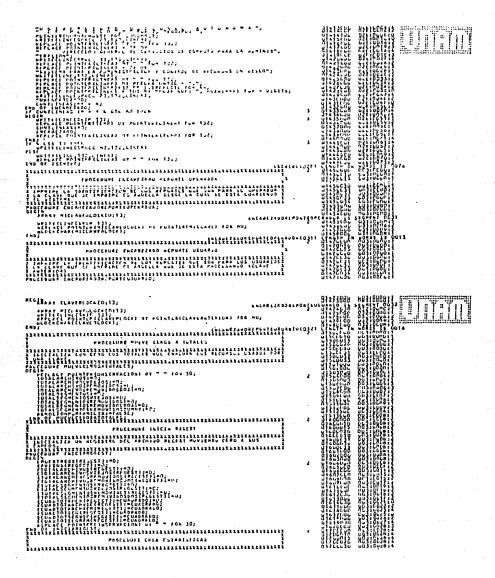


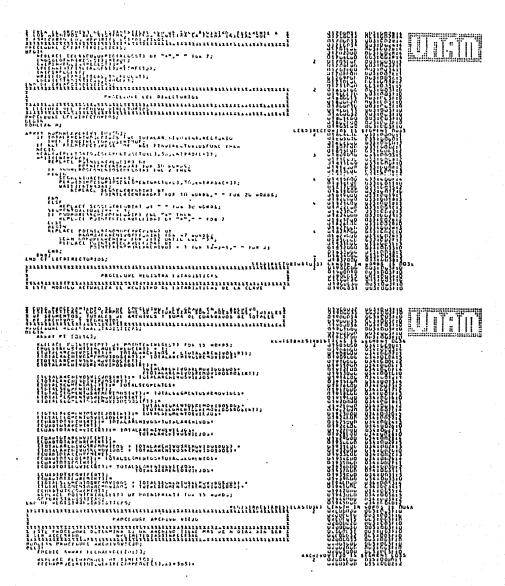


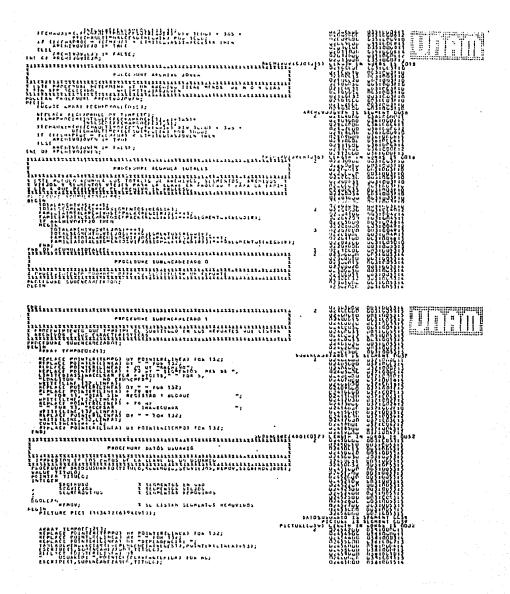


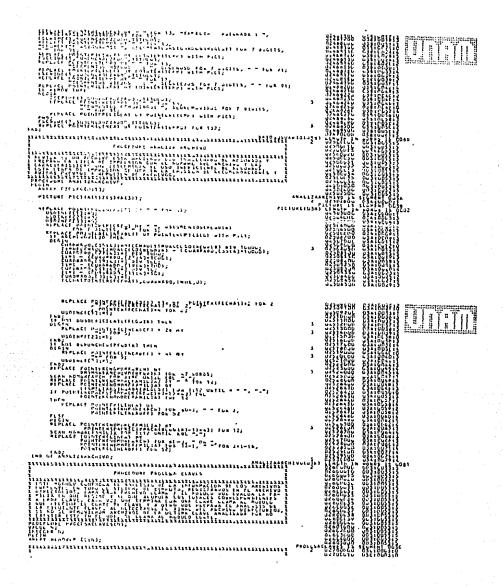


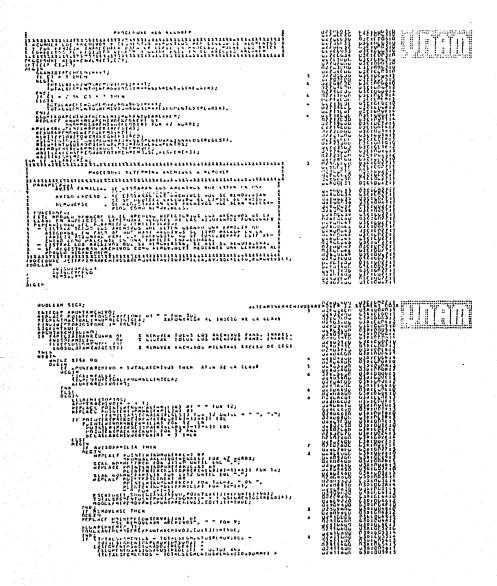


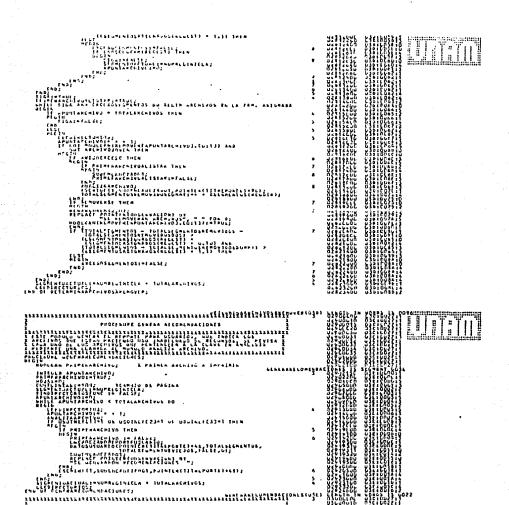










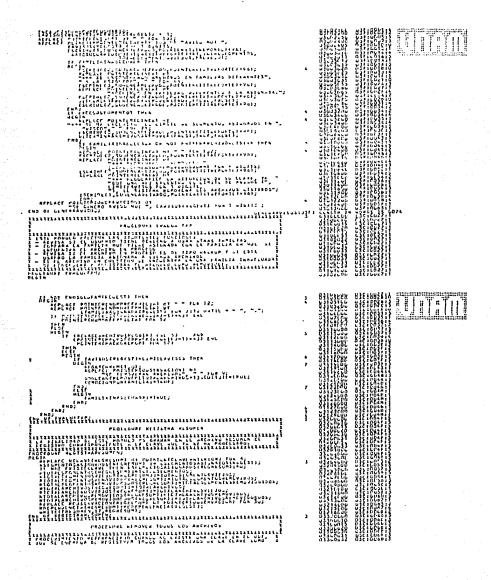


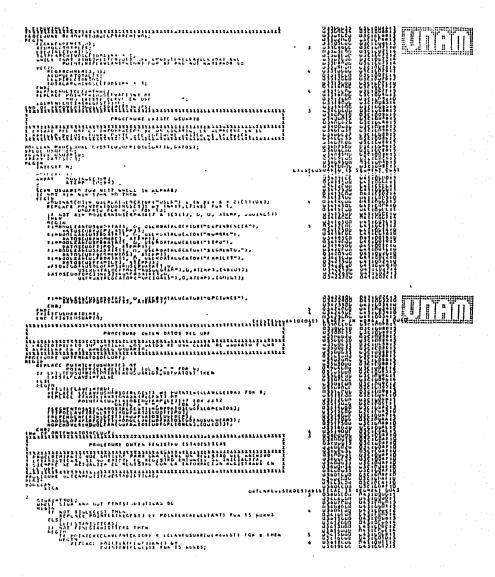
1000

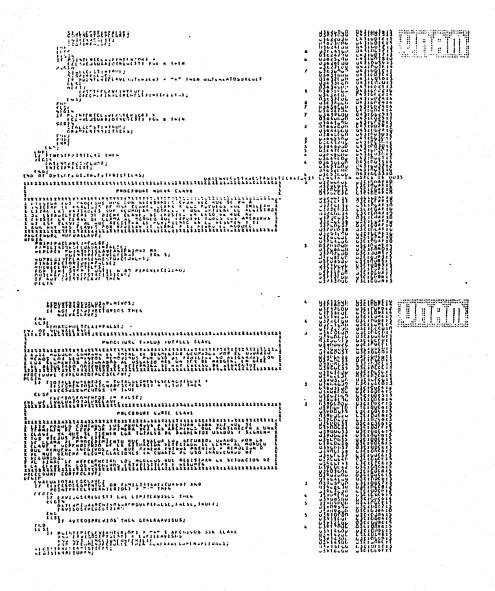
lantetalia dell'accioni dell'accioni dell'illa politi medio i milio illi di Alpho i peni la E criano, esi milio dell'accioni della companio a por i aprovida si filliud tum la licamada al luci i krovita illa lilla compania dell'accioni della lilla cialità illa lilla compania dell'accioni della compania della di lilla cialità illa lilla compania dell'accioni della compania della di lilla cialità illa compania dell'accioni della compania della comp

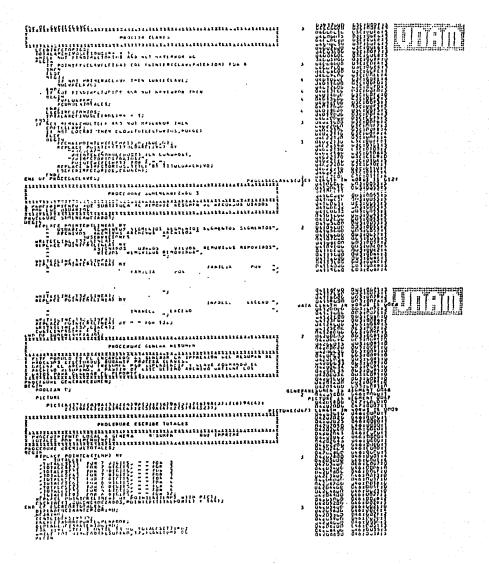
TEAP 10 DE HOJA

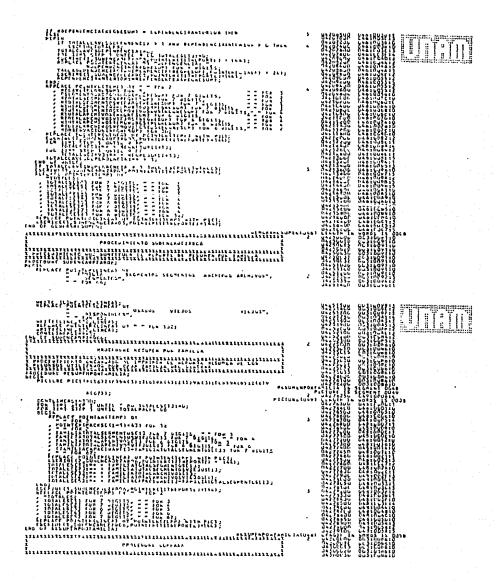
CONTENIAL TABLE

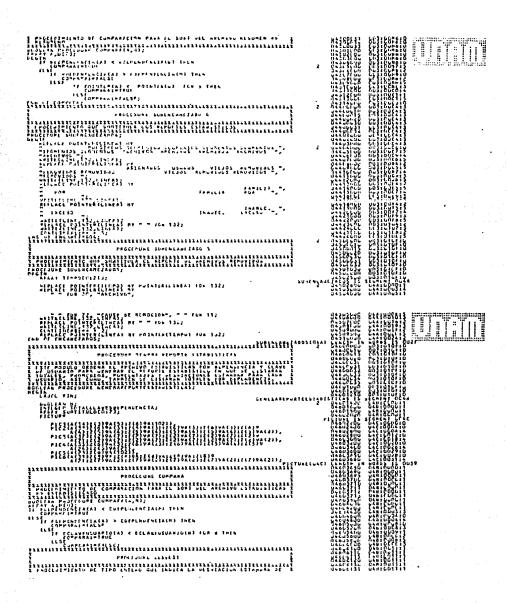


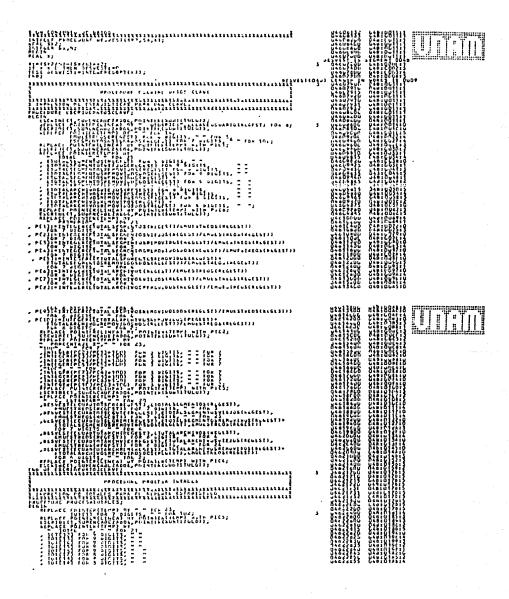


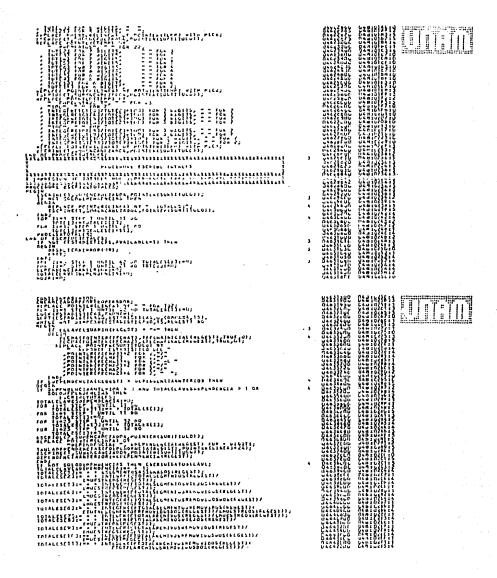












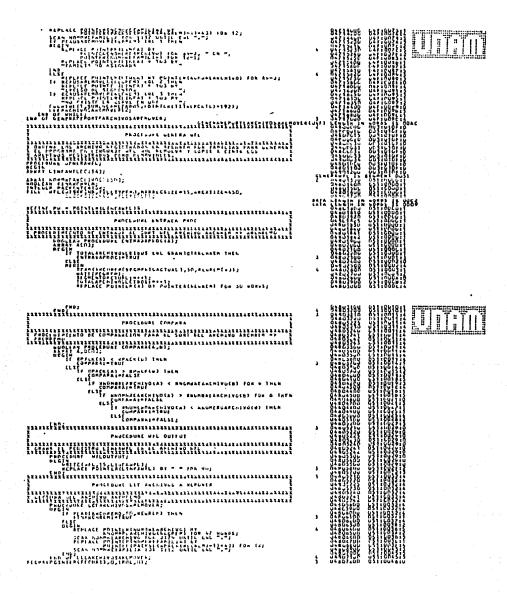
```
#
H
                                                                               OF GLMEBROCFURTERS 1401211111111
                                                                                                                                           PRICELUAL GENERA REPERTS APENINGS A SENJULE
Tallander transporter in the property of the p
    ** 6 1 1 5 3 1 8 5
                                                                                                             THE STATE OF THE S
                                                                                                                                                                         REPLACE PUBLICATION TO THE PROPERTY OF THE PRO
                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                                       NOT

CF LEFARCHIVOLIBERCY[812;

AUTOMOTIVE CASI;

AUTOMOTIVE CASI;

AUTOMOTIVE CASI;
                                                                                                                                                               CAMEZADOREPORTEOPI PADOR;
                                                                                                                                                          APLHIVOSLEIBOSIAD;
                                                                                                                                      ### AND PARTICULAR OF THE POINT OF THE PROPERTY OF THE PROPERT
                                                                                                                                                                         ENDINERS THEN PROTECTION OF THE PROTECTION OF TH
                                                                                                                                                                              if priodate and invitable and a thin a fortunation of the control of the control
```



att if, psylicatitutcaachivo at

-701. Frequency of the Lowency of the Company of TO THE PARTY OF TH ATTACL POLYTER THEN

THE PRINCIPLE THEN

THE P iligerieren (han 1904) Peleterieren (han 1904) Manteen, coldist verunteren 1918 in 1818 (h. 1906) If anite(sit, = cases en --..

It de proposition of the control of Willy at "(T);

Williams at "(T) MEPERSEURE OF -CERSON is not relateactive them

APPLIAGE POINTES PROCESS (PRISING NEW 12-12) 104 12,

EER PROCESS OF PRISING PRISING PRISING PRISING POR 12-1;

OF DOT PRISING OF PRINCES PRISING PRISING PRISING POR 12-1;

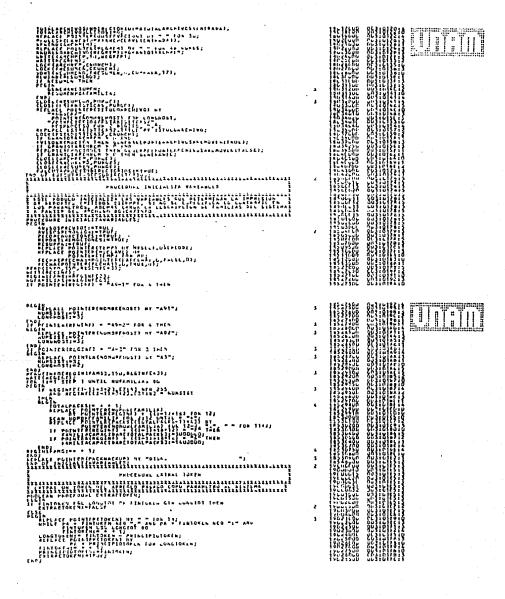
PRISING OF PRINCES PRIN IT A PROMETE (PECALEN) ON A STEEN ILOTELISTE MARKETARA UNI tro fritterer, estatet en beterenterete fit been en be e-, greaterer im bicotrus;

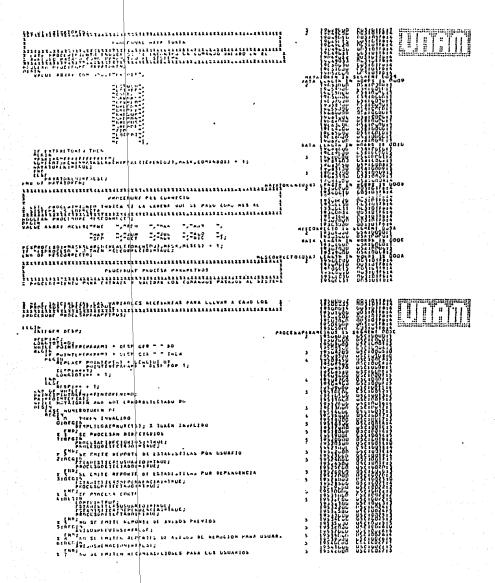
[in bicotrus;

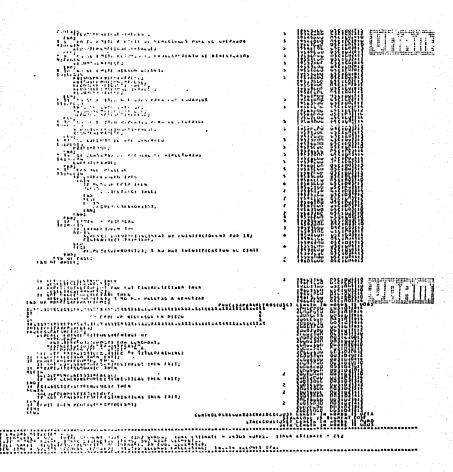
[if seu yearchover;

[

THE CLAYEUSUMA FOREST STATE OF THE CONTROL OF THE C	







APENDICE C

MANUAL DE OPERACION

SISTEMA PARA LA ADMINISTRACION Y CONTROL DE RECURSOS EN DISCO EN UN SISTEMA MAYOR BURROUGHS

OBJETIVO DEL SISTEMA.

Monitorear los directorios del sistema de cómputo contabilizando los segmentos usados por cada usuario, revisar que se haga uso adecuado de los recursos utilizados, que no se utilicen más segmentos de los que se tienen asignados, además de revisar que los usuarios trabajen sólo en la familia que se les asignó. El sistema reportará al usuario la situación de su clave cuando se esté excediendo en segmentos o esté haciendo uso inadecuado de los recursos. Si después de un determinado número de avisos el usuario se sigue excediendo en segmentos se procederá a respaldar y remover los archivos que sean necesarios de acuerdo a la política de remoción que se fije. En caso de que se localicen archivos en familias no asignadas a un usuario se procederá a respaldar y remover archivos sin previo aviso.

POLITICAS DE MANEJO DE LOS RECURSOS

Se removerán todos los archivos que hagan uso inadecuado de los recursos en disco. Las condiciones que determinan que un archivo esté haciendo uso inadecuado de recursos son las siguientes:

- Archivos presentes en disco cuando ya no son utilizados.
- Archivos con un tamaño inadecuado de bioque.
- Archivos no compactados cuando ya no van a crecer.

De las tres condiciones mencionadas la más importante en prioridad a ser considerada es la primera. Es decir, un archivo se debe remover de los dispositivos para proceso en línea una vez que ya no se va a utilizar. La presencia de archivos ya no utilizados es sin duda la causa principal de saturación de las familias del sistema de cómputo.

Como siguiente factor a considerar se encuentra la fecha de creación del archivo, es decir, si un archivo sólo ha sido usado una sola vez, o sea que su fecha de último acceso es igual a la fecha de creación del archivo.

El inadecuado tamaño de los bloques de los archivos es el siguiente factor a considerar. Cuando se da esta condición se desperdicia espacio en cada uno de los bloques del archivo, por lo que resulta más importante este factor que el no compactar los archivos, ya que en este uítimo caso sólo se desperdicia espacio en la última área ocupada por el archivo.

La presencia de archivos en familias no asignadas a un usuario determinará la remoción automática de archivos sin previo aviso ya que a todos los usuarios se les ha indicado previamente que sólo deben trabajar en la familia que se les asignó desde un principio.

El objetivo del sistema es evitar el uso inadecuado de los recursos en disco, por lo tanto, es necesario considerar la posibilidad de que un usuario se exceda en la cuota de segmentos que se le asignó y sin embargo esté usando adecuadamente los recursos, es decir, la cuota que se le asignó es insuficiente para sus necesidades reales. Si ésto sucediera sería muy inadecuado remover sus archivos, por lo que habrá que tomar en cuenta un factor que evite que éso suceda. Este factor es también la última fecha de acceso a los archivos, o sea que, los archivos que hayan sido accesados recientemente no se deberán remover.

Dentro de la DGSCA existen varios tipos de usuarios, algunos de ellos efectúan procesos muy importantes en la administración de la Universidad. A estos usuarios se les deberá dar un trato especial. Se procesarán sus directorios como a cualquier usuario pero no se le removerán los archivos por ningún motivo. Para que a un usuario no se le remuevan sus archivos se deberá indicar ésto en el archivo de usuarios del sistema (UDF).

FORMA DE CORRER EL SISTEMA:

RUN *DGSCA/SACRED("PARAMETROS")

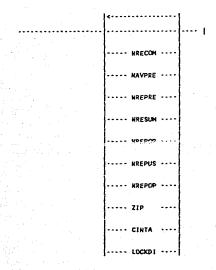
P	w	lΑI	٩E	T	R	os

 -(4) PROCESO	1
-(8)- HODIFICADORES	
-(1)- HES	

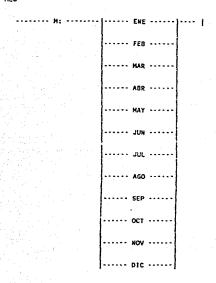
PROCESO



HODIFICADORES:



MES



CINTA

PROCESOS:

PRODIR. El sistema extraerá la información de todos los directorios de las familias del sistema, contabilizando y evaluando los recursos utilizados por cada usuario.

ESTUSU. Se generará un reporte estadístico a nivel de usuario.

El reporte estará ordenado por dependencia a la que pertenecen los usuarios.

ESTDEP. Se generará un reporte estadístico a nivel de dependencia.

CORTE. Se efectuará la actualización del archivo DGSCA/MAESTRO con los promedios de cada usuario en cuanto a segmentos ocupados, segmentos viejos y segmentos excedidos. El corte no modifica la información existente en el archivo ESTADISTICAS.

MODIFICADORES:

- NRECOM. No se emitirán recomendaciones a los usuarios sobre posible uso ineficiente de recursos.
- NAVPRE. No se emitirán avisos a los usuarios sobre exceso de segmentos. No se contabilizarán avisos.
- NREPRE. No se emitirán los reportes de archivos removidos.
- NRESUM. No se emitirá el resumen de procesos efectuados durante el proceso de directorios (PRODIR).
- NREPOR. No se emitirá ningún reporte. No se contabilizarán avisos a usuarios, pero si se removerán archivos.
- NREPUS. No se emitirán reportes a los usuarlos.
- NREPOP. No se emitirán reportes para el operador.
- LOCKDI. Se conservará el archivo que contiene la información extraída de los directorios. El archivo se identifica como:

 DGSCA/A9X/SACRED/DATOS/MMDDAA.
- ZIP. Este comando hará que se ejecute automáticamente el programa de WFL generado por el sistema. En cualquier caso, sea o no sea ejecutado. se conservará este archivo como: DGSCA/A9X/SACRED/WFL/MMDDAA
- CINTA. Representa la identificación de la cinta magnética que se utilizará para respaldar los archivos a remover.

MES.

El mes seleccionado tiene efecto sobre el archivo de estadísticas buscado por el sistema. Si el archivo de estadísticas no existe, será creado si el proceso seleccionado es PRODIR. Si el proceso seleccionado es cualquier otro, entonces, terminará el programa desplegando el mensaje correspondiente. El archivo de estadísticas se identificará como: DGSCA/A9X/SACRED/ESTADISTICAS/MM.

Sin importar la forma en que se especifiquen los procesos a ser llevados a cabo, el sistema siempre ejecutará éstos en el siguiente orden:

- PRODIR
- ESTUSU
- ESTDEP
- CORTE

EJEMPLOS:

- RUN *DGSCA/SACRED("PRODIR,M:JUL,C:R500,NRECOM,ZIP")

Se extracrá y revisará la información de directorios, las estadísticas se acumularán para el mes de julio, se usará, en caso necesario, la cinta "R500" para respaldar archivos, no se emitirán recomendaciones a los usuarlos y se ejecutará automáticamente el programa de WFL que se genere.

- RUN *DGSCA/SACRED("PRODIR, ESTUSU, CORTE, M:JUL, C:R500")

Se extraerá y revisará la información de directorios, las estadísticas se acumularán para el mes de julio, se usará, en caso necesario, la cinta "R500" para respaldar archivos, se emitirá el reporte estadístico por usuario y se efectuará el corte mensual para julio.

APENDICE D

EJEMPLOS DE REPORTES

TO SECURATE OF 1930

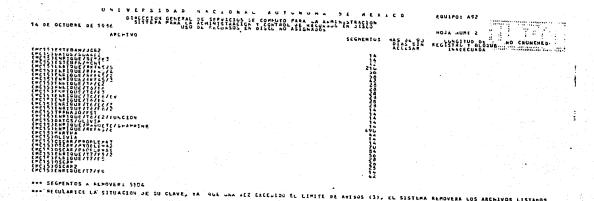
TO SECURATION OF SISTEMA

TO SECURATION OF SISTEM

1G DE OCTUBRE DE	ARCHIVO	GENERAL DE SERVICIO DE COPUTO PASA LA ADPARA PARA LA COMMISTRACIÓN TOCHINOC DE RECURSOS DE PECUASUS EN DISCO NO ASIGNADOS	SEGMENTOS	MAS OF YU DIAS SIN ACCESAP	HOJA NUM: 2 REGISTRO T BLOQUE INADECUADA	NO CRUNCHED
(PC15)ENAIQUE/IN	TIGRAL/SPLINE/S ERIVADA/SPLINE TEGRAL/SPLINE		14	17		
\$2513(57414UE(PE	210		12			
(MCIS) FICTURACIO	ALICATIONAL STANDOS ALICATIONAL STANDOS ALICATOR STANDOS LINE COMP		2332		•	*****
(TELESERRIQUE/T	/EIMP/COMP	•	28			
(MC15)ENPIQUE/TS	111		- 30			
(#C15)ENRIQUE/TA (#C15)ESTEJAN/JO (#C15)ETTEBAN/JO	CPF1H		38			
(PC15)ENRIQUE/SE	E 2 P / E 3		12			
(MC15)ENTIQUE/FF (MC15)ENFIQUE/RF (MC15)ENFIQUE/RF (MC15)ENFIQUE/TA	141/2		210 36			
(MC15) EFF13 CE/TA CMC15) ENF13 CE/TA CMC15) ENF10 CE/RA	/63		2 d 2 d			
(9015) ENRIBUE/TO	/E4		38			
(MC15)ENRIQUE/16 (MC15)ENRIQUE/16 (MC15)TRABAJO/FS			14			
(#C15)EARIQUE/TO	(EZ/FUNCION		j			
(PC15) ENPIOUE/RE	STATE SHAMPINE		420			
(MC15) OSCAP / PROP	*LE=A3	•	13.			
*** SEGPENTOS A	REMOVER: 21212					

*** REGULARICE LA SITUACION DE SU CLAVE, YA GUE UNA VEZ EXCELIDO EL LAMITE DE AVISAS (3), EL SISIERA REMOVERA LOS ARCHIVOS LÍSTADOS

DIRECTION GENERAL DE SERVICIOS LE COMPUTO PARA LA AVAINTATRACION SISTEPA PARA LA POLIZIONE LOS LA COMPUTO DE ACOMOS EN DISCON -PEPENDENCIA: DESCATAMENTO DE SISTEMAS FAPILLA ASIGNACA: 112 ASIGNACA: 11 *** SE MA EXCECTOU EL LIMITE DE SEGRENTOS ASIGNACES EN DISCO AFCHIVO 0744455100555444444445004456415444578445864457844447844448864



DEPENDEN	FIA: SEPARTAPENTO	DE SISTEMAS IGNADA, I SIGTEMAS	TENTETS FREE COURS	. NO ASTALLOSS		-	but the section of		
*** SE H			ASIGNADOS EN DISCO						
	APCHIV				SEGMENTOS	MAS DE VO	LGNGITUD U REGISTRO T BL	DOUF	CHUMCHED
CPC15500	IVIA/ETIZ IVIA/EEV IVIA/ETI UEJA/INSCRIPCIJNFS UEJA/IONRATG/I UEJA/IONRATG/I TFGA//IORFIN				12 56 16 45 48	ACCESÁR 10/03/85 10/03/85 10/03/85 10/03/85 10/03/85 17/07/86	INAŬECUĀĒ	A	
(#C15)18 (#C15)18 (#C15)0A	103/SUA E 7 TEGAN/HORT 48410/EST				2 0				
	CAR/PROPLEMA2				4.34 Oni. 4			•	

UNIVERSIDAD NACIUNAL AUTONOMA

PRESIDAD SANTAL PRAINTERISTO PRANCIUS PRANCIUS

PROVIDENTALIO

PR

EQUIPO: A92



UNIVERSIDAD NACIONAL AUTONOMA DE REJICO EQUIPO: ANZ
TO DE OCTUBRE DE 1986

DEPENDAÇÃO DE 1986

DEPENDAÇÃO

	17 DE OCTUBR Usuario		I V E R S DIRECCIO SISTEM SEGMENTOS	N GENEPAL A PARA LA RESU	N A C I G DE SERVICI ADMINISTRA LTADOS DEL SEGOVICS FAMILIA INADECA	OS DE COMP Clum y com Procesu d Segmentás	UTO PARA L	A AUMINIST CURSOS EN LOS		40CH1V05	HOJA NUN: 1
	GOBERNAC INGT	ç	559773 50400 56	148276	Ş	ទូកម្មវិក្តី	213	95	09	0 1	NO EXISTE CLAVE EN UDF
	PEGT	10000	1314	4 - DESCYD	Ü	٥	9	2	U	0	SE GENERARON NECOMERDACIONES
	DEPENDENCIA: SEUS	1669	4019	CONACTI -	G	ð	5	. 6	U	Đ	SE GENERO AVISO NO: 3
	DEPENDENCIA: CID? EAD? TOTALFS:	7 20000 20000 40000	DIR. GRA 1302 1302 9593	L. DE PERS	000	25	9 13	000	0		SE GENERARON RECOMENDACIONES
	DEPENDENCIA: APOS OPRI TOTALES:	2 1000 2 1000 2 1000	DEARTAME 124591 579 1251/0	NTO DE SER 428	VICIOS-6PE	RACION U	34 39	i) E	Ď,		SE GENERO AVISU NO: 3 SE GENERARON RECOMENDACIONES
	DEPENDENCIA: UP10	10 20000	18342	0 DE 810LU	GIA O	٥	42	10	L.	0	SE GENERARON RECOMENDACIONES
	DEPENDENCIA: CA13 RC87 S113 TOTALES:	13 20000 20000 20000	\$RIA DE 12633 43070 2066 73390	PLAN. 7 C	00000. 6.6.	**	54 57 63 169	200	7000	0	SE GENERARON RECOMENDACIONES SE GENERARON RECOMENDACIONES
	DEPENDENCIA: AD14 AM14 GG14 PG14 TOTALES:	14 100000 200000 200000 100000 100000	EVALUACI 87330 13200 17300	3724	ROLLO SCFT	LARE 30	10	Ì	9 7	u	SE GENERARON RECOMENDACIONES SE GENERARON RECOMENDACIONES SE GENERARON RECOMENDACIONES
-1	DEPENDENCIA: AG155 CRC155 FR155 FR155 JL155 RC155	15 CONTRACTOR TO THE TOTAL TO T	DE PARTAM 17407-27-74-27-27-27-27-27-27-27-27-27-27-27-27-27-	ENTO DE CONTROL ST 277602 455602 2755602 2755602 2755602 2755602 2756000000000000000000000000000000000000	STEMAS CUCCULL	ביוטבבבמוים	2114 0 ADDVING 5 0	1000 1000 1000 1000	Coorectors	موحد مد د	SE GENERARON RECOMENDACIONES
	PEPENDENCIA:	16 260ch	PIRTAGRA	L. DE SERV	11C105 #E01	cos o	>2	10	ú	S	SE GENERO AVISO NO: 3

	ii s	1 2 2 3 1					* A D E	M E X 1	6 0	EG	101+0: A92		2272
17 DE OCTUBR			GENERAL PE	SEFVICIOS :				BACION		ь с	S IMUM ALC	IIIIIT=T	11
OINAUZU	SECRENICS ASIGNADOS	SEGNENTOS SE	ALEBOY KPA	DALDER MEND	LNTUS CESO	ARCHIVUS	40661868	FAMILIA INADEC	EXCESO				ini
MATC SVIC TOTALES:	20000 20000	15165 54654 54668	165	ť	ç	25 33 113	14	0	ŝ	S E	GENERAROR GENERARON	RECOMENDACIONES RECOMENDACIONES	
DEPENDENCIA:	19 20000	DIK GR 1L.	. DE DIFUSIO	# EULTUKAL	6	34	5	Ü	C	\$ &	GENEFARGA	RECOMENDACIONES	
DEPENDENCIA:	20000 20000 20000			LLF# A1 0 6.6	-n- p	23	13	9	Š	S E	GLNEKARON GLNERARON	RELOMENDACIONES RECOMENDACIONES	
DEPENDERCIA:	24 26000	618055°- 1	ZTACALA 445	r	ti	50	, 7	o	9	3 E	GLKEKARDN	RECOMENDACIONES	
DEPENDENCIA: A175 XS25 TOTALES:	25 20000 20003 40003	3276 7678 1-1954	15	0.6.5.C.AD 6 6 6	. 00	13	1	8	3	S E	ÚLNERARON GÉNERARON	RECOMENDACIONES RECOMENDACIONES	
DEPEMBENCIA: AXXX CTS3 TOTALES:	33 26069 26669 46669	DIR GRAL. 27176 11956 19676	1477 1505	Nastriwer	3	161 143	15	ç	b G	S E	GENERO AVI GENERARON	RECOMENDACIONES	
DEPENDENCIA: CO34 DG34 JG34 OB34 RA34 SP34 TOTALES:	34 20000 20000 20000 20000 20000 12000	DIR GEAL. 5717 57175 57175 57174 571	DE OBRAS 127 1770 1730 15447 17066	recent	geraeru	27 000 000 000 000 000 000 000 000 000 0	21 48 82	שמנרכנים	. 0	\$ E \$ E	CELEBRAGOS	ISO NO: 3	
DEPENDENCIA:	37 2nci u	25352 NAU	ICALPAN O	t-	ŧ.	276	Ů	٥	ί	\$ E	GENERARON	RECOMFNOACIONES	
DEPENDENCIA:	38 20000	C120Ho SUR	1330	t	t	162	1.5	υ	o	5 E	GENERARON	RECOMENDACIONES	
DEPENDENCIA: DE 42 SO 42 TOTALES:	42 10000 20000 2000	DEPARTAMEN 677 213463 214140	170 DE ELECT 2122 2228	, Sirohi Yairoh	356	132 143	10	ğ	9	S E	GENERO AV	RECOMENDACTONES	
DEPENDENCIA: 1043 PR43 TOTALES:	43 26000 40000	CENTRO DE 2506 4624 7130	INSTRUMENTO 28 28	s (0 0 0	23	ž	0	9	S E	GENERARON GENERARON	RECOMENDACIONES RECOMENDACIONES	

UNIVERSIDAD NACIUNAL AUTONOMA DE MEFICO
DISECCION GENERAL DE SEVENTACION DE COMPUTO PARA LA ADMINISTRACION
SISTEMA PARA LEGA GONTANISTRACION DE CONTROL DE LA CONTROL SE AUTOSOS EN DISCO

ORZEKWCJWIGH HOLD VOR

17 DE OCTUB	RE DE 1936	31578	RES PARA	uîtabosse	L PROCESO D	E DIRECTOR	IURSOS EN	DISCO		HO	JA NURE 3
USUARIO	ASSCHALSS	SEGNENTO	s segmentos	SEGMENTOS FAMILIA	REMOVIDOS PORTO	20VIH3RA	*88f#388*	AEAGOY88s	AEADJY88s		OBSERNACIANES II I I I
DEPENDENCIA JR49	2000 a	23493	ORIENTE O	o	U	35	a	u	U	SE	GENERO AVISO NO: 3
DEPENDENCIA HISO	: 50 20203	14301	ATZCAPOTZA 2011	C	G	65	7	0	Ü	Sé	GENERARON RECOMENDACIONES
DEPENDENCIA AMST RKST SPST TUST TOTALES:	: 51 26000 20000 20000 10060	17881 1295 17016 66890	AMENTO DE A 125 128 111	TENCION ACCOU	C C C C C C C C C C C C C C C C C C C	SCAD 13 54 73 151	23	900	90000	SE	GENERARON RECOMENDACIONES GENERO AVISO NO: 1
DEPENDENCIA SBS5	. 25	C 145 17	213615	o	٥	89	51	n	a	SE	GENERARON RECOMENCACIONES
DEPENDENCIA AASS SISS TOTALES:	20000 20000 40000	E-N.E.F 10506 2J459	P. ARAGON 3836 3836	\$	ņ	45 165	24	300	8	ŞĘ	GENERATION RECOMENDACIONES
DEPENDENCIA AC60 AI60 TOTALFS:	20000 70000 71000	74333 74335	34464 34464	ERCAMBIO A	CADEMICO	2 5 30	Ç	ğ	8	5 €	GENERARON RECOMENDACIONES
DEPENDENCIA VAGO	20000	C 28359	VALLEJO O	o	e	116	Ú	O	o	\$ E	GENERO AVISO NO: 1
DEPENDENCIA RU78	4 78 20000	# EVIST	a "UNIYESSI	PAD DE LA	MERICO" ECU	ORD. HUMAN	۵.		Đ	SE	GENERARON RECOMENDACIONES
DEPENDENCIA 1179 1079 TOTALES:	150000 120000 30000	1957170 315866 473981	25376 25376	STIGACIONE	Z JRHIDICAS	12y 23 173	13	3	8	ŞE	GENERO AVISO NO: 3 GENERARON RECOMENDACIONES
DEPENDENCIA SD87	: 87 20663	PISTRI	RUIDORA DE	LIBROS DE	LA UNAN G	39	1	0	o	SE	GENERARON RECOMENDACIONES
DEPENDENCIA CABB	1100	DEPARTA	AFENTO DE _O S	ERVICIOS _O -	CAPTURA-00.	G.S.C.AD.	0	ü	n	SE	GENERARON RECOMENDACIONES
DEPENDENCIA	200F C	PATEON	ATO UNIVERS	ITARIO - 60	DITORIA JA?	LRNA-	U	0	0		
DEPENDENCIA EN95	20060	ESCUEL	L NACIONAL	PREPARATOR L	IA ü	13	4	Ü	0	SE	GENERARON RECOMENDACIONES
DEBENDENCIA	. 0.8	EAC ni	F CONT. Y A	DMONC+ N	THO DE INFO	SPATICA-					

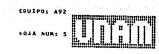
UNIVERSIDAD NACIONAL AUTUNOMA DE NEXICO EQUIPO: A9

17 DE OCTUBRE DE 1936 STATERA PARA RÉSULTABOS DEL PROCESO DE DI PUR RETORDOS DE DISCO

UBUARIO SEGRENDOS SEGRENTOS SEGRENTOS REGIONADOS REGIONADOS ARCHIVOS AFENDAS REGIONADOS FRANCEIA POR SOLUTION FAMILIA POR SEGRENTA POR SOLUTION FAMILIA POR SOLUTION FAMILIA POR SOLUTION FAMILIA POR SOLUTION SOLUTI

411155

N SE GENERARON RECOMENDACIONES



DISTETERY PENERCH 25-1574 SEIZIORE, CEBEVISE PARA LEGIZERIMENTERSEEN

FAMILIA.	SEGMENTOS	SEGRENTOS	ARCHIVOS	ARCHIVOS VIEJOS	SEGMENTOS DISPONIBLES
DISK.	475267	126691	181	58	924733
INFORPA.	1717551	224737	2743	346	1281449
SISTEMAS.	1069361	59727	756	155	330639
TOTALES:	3262179	411155	3680	570	2537821

1 DE OCTUBRE			N SEMERAL A PARA LA REPORTE	DE SERVICI ADMINISTRI ESTADIST			CARSOL EN	M E K I RACION DISCO ARCHIVOS	c o	HOJA NUR: ARCHIVOS REMOVIDOS FAMILIA		ARCHI VOS REMOVIDOS
USUARIO: + TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTANDA	5 R	າ	18222206 183322	2112726 68150	0	3	0000	2211 100	1155	n 0 0	9	0
DEPENDENCIA: USUARIO:MC TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTANDA	01 5	10000	H - DGSCAD	14.5 20 30	c c	900	0000	45 100	110	8	000	0 00
DEPENDENCIA: USUARIO:SE TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTANDA	05 5	\$EC081 -	**************************************	0 6	ç	8	0.333	10 100	999	8	333	999
DEPENDENCIA: USUARIO:CI TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE P. ESTANDA	07 5	DIK. GRA 20000	37918 37918 100	•	0 V	u 0 0	900	35 100	8	ö	0	ō 8
USUARIO:EA TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTANDA TOTALES:	07 S	20000	7080 100 322	0000	. G	9	ā 0 0	32 100	0	000	000	9000
TOTAL PROMEDIOS PORCENTAJE	x	40000	44998 9000 100	000	8	9	9	73 15 100	<u>v</u>	0	g .	000

UNIVERSIDAD NACIONAL AUTUNONA DE MEXICO EQUIPO: A92

1 DE OCTUBRE		I V E R S DIRECCI SIGNATOS	PA PENERAL		ICO DEL COM				ARCHIVOS VIEJOS	HOLA MUM ARCHIVOS REMUVIOS FAMILIOS INADEC.	. 2	20501788
DEPENDENCIA:	8	DEARTAM	ENTO DE SE	RVICI05-0P	ERACION							4-1
USUARIO:APO TOTAL PROMEDIO PORCENTALE D. ESTANDA		50000	780113 195113 100 73640	23450 23450 36850	114305	2 8 0	114423 23600 49530	119	31	10	ł	1 1 1 0
USUARIO:OPA TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTANDAR	х	1000	29975 2736 2736	28180 2608	,	7522	7520 1504 3008	294 139 130	278	8	69 14 24	68
TOTALES: TOTAL PROMEDIOS PORCENTAJE	*	21000	209423	121940	124395	7319	131943	413 185	281 57 64	10	69 14 16	18
DEPENDENCIA:		INSTITU	TO DE BIOLO	GIA								
USUARIO:UP! TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTANDAS	x	20000	13277	2922 584 640	0 0	9	80	134	1 6	8	8	9
DEPENDENCIA:	13	SRIA. D	E PLAN. T	COORD. C.C	.н.						. ,	
USUARIO:CA1 TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTANDA	z	20000	90790 1275 1275	3766 1753 1431	9	3	0000	100	15	8	8	90
USUARIO:RCE TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTANDAS	37 5	20000	142292 28458 100 6157	0000	. 00	993	0	205 100	0	8	9	000

BUTWEET TAR BACTOUR AUTOBORE DE MEYICO

. 1	SE OCTUBE	E DE 1966	DIRECCI	ON GENERAL REPORT	DE SERVIC PONINTS TR E ESTADIST	TOS DE COM	PUTO PARA	LA . A 2 7 1 1 1 5 1 2 6 / 0 9 / 8 6 7 1	TRACION		HOJA NUM	: 3	er af erig. Geografia
		MUESTREOS	A SIGNADOS	SEGMENTOS USADOS	SEGNENIOS	REMOVIOS FAMILIA INADEC.	SEGMENTOS REMOVIOUS POR EXCESO	SEGMENTOS REMOVIDUS	ARCHIVOS	*655383°	ARCHIVOS REMUVIDOS FAMILIA INADEC.	REMOVIDOS FOR EXCESO	ENCAT ROS
	USUARIO:S TOTAL PROMEDIO PORCENTAJ D. ESTAND	5 E T	20000	144842 28968 13275	1714	0 0	ů	8	402 50 100 54	13	0	9	0000
	TOTALES: TOTAL PROMEDIOS PORCENTAJ	ΕX	60000	347924 69584 100	10476	8	9	9	515 180	2 s 6	8	8	9
D	EPENDENCIA		EVALUAC:	ION Y DESA	RROLLO SOF	TWARE							
	USUARIO:A TOTAL PROMEDIO PORCENTAJ D. ESTAND	. 5 E #	1,000	2857 571 100 624	2185	8	Š	8	2 d 10 0 2 d	8 2 3 3	0	0	0
	USUARIO:A TOTAL PROMEDIO PORCENTAJ D. ESTAND	5 E X	\$0000	\$172 100 15	0000	000	. 0	9	1 74 35 100	8	30	000	9
	USUARIO:G TOTAL PROMEDIO PORCENTAJ D. ESTAND	014 5 E X	50000	364358 1000 1513	798 160 319	8	62873 12577	62893 12579 25157	86 100 3	1 0	. 0	18	1000
	USUARIO:P TOTAL PROMEDIO PORCENTAJ D. ESTAND	G14 E #	20003	7987¥ 1507¥ 100	6 300 6 300 6 300 6 300	0	9	999	55 100 100	5 1 9	8	Š	000
	TOTALES: TOTAL PROMEDIOS PORCENTAJ	ε×	100000	452257 100	7833	Ö	12375	12570	343 100	14	8	3	B
	·												

	DE OCTUBRE		I V E R S DIRECCIO SISTEM		M A C I O DE SERVIC ADMINISTR		U I O N D	M A D E LA ADMINIST ECURSOS EN 46/09/86	M E X I PACLOM DISCO	C 0 .	: O91UPS			
•			SEGMENTOS ASIGNADOS						ARCHIVOS	ARCHIVOS VIEJOS	ARCHIVOS REMOVIDOS FAMILIA INADEC.	ARCHIVOS	REPOVINGE	*****
	EPENDENCIA:	15	DEPARTAM	ENTO DE S	ISTEMAS									· · · · ·
	USUARIO:AGI TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE O_ ESTANDAR	5 X	100000	3350 670 100 190	1330 48	8	. 0	2712	22 10	23 100	000	8	9000	
	USUARIO:CRI TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTANDA	15 5	20000	25412	0003 725	3	00	0 0	106 21 100	4 y 3 5	a S	8	0 0	
	USUARIO:ECT TOTAL PRONEDIO PORCENTAJE D. ESTANDAT	15 5	50000	113788	9	8	8	8	100	9	8	8	8	
	USUARIO:FRI TOTAL PROMEDIO PORCENTA/E D. ESTANJAI	* *	20000	99004 19801 1983	9414 1883 1992	0	8	9	130	19	Ċ S	8	0	
	USUARIO:HC1 TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTANDAS	5 ¥	20000	23452 1690 100 815	9000	0	90	0	151 130 130	8	9	9	0 0 0	
	USUAR10:JL1 TOTAL PROMEDTO PORCENTAJE D. ESTANDAI	15 5	59000	49680 9936 100	43530 8706 13	. 0	8	999	133	30	9	. 8	000	
	USUARIO:LOS TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE	5	700009	3403453	39440 7883	000	g	9	1868 130	200	ğ	8	9	

0 E M E X 1 C O MUESTREUS SEGMENTOS SEGMENTOS SEGMENTOS SEGMENTOS SEGMENTOS SEGMENTOS ARCHIVOS ARCHIVOS ARCHIVOS ARCHIVOS ARCHIVOS ARCHIVOS

		HUESIKEUS	AST GRADOS	SEUSADOS	Stylejos.	FARILIA INAJEC.	REMOVIOOS EXCESO	ŘĚMUVIDOS		ATEJOS	TANKE.	EXCESO	
	D. ESTANDA	R		34177	853			U	14	4			. 0
	TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTANDA	5	20000	31336 1120	2198 296	0 0	3	במפנ	100	13	9	ů	99
	USUARIO:SM	115	100000			0	0	0	360	61	ç	o	Q
	TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTANDA	R ^X		294505 100 72	11672 11672 13670	ő	3	. 8	102	Ĭ	g	Š	8
	TOTALES: TOTAL PROMEDIOS PONCENTAJE	. x	1086000	4443187	150755	0	90	93	3208 953 100	457 15	00	8	9
D	EPENDENCIA:		DIR. GR	AL. DE SER	VICIOS MED	1005							
	USUARIO:HG	5 : x	20000	193196 20639 6191	3856 771 633	ò	9	0000	261 52 100 11	39 8 15 6	8	9	8
	USUARIO:NA TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTANDA	5 : x	20000	110130 100 100	0 0	900	9	900	1 5 3 1 0 0	8	000	Ş	9
	USUARIO:SV TOTAL PROMEDJO POR CENTAJE D. ESTANDA	y 5	50000	4110 100	90 18 2 0	0	9	000	35 100	140	0	8	0 0 0
	TOTALES: TOTAL PROMEDIOS		60000	213239	3948	8	9	. 0	449 90	45	8	8	0

1 DE OCTUBRE DE 1936 SESTÉMA PARA LA ABRENISTRACION Y CONTAGE "BE NEURSOS" HOLASOS "CA "OS PORTOS NO NUM	. 6	- : T = 1 : :
MUESTREOS ŽETERATOR SEGUENOS SEGUENOS REROSTOS REROSTOS REROSTOS ARCHIVOS ARCHIVOS ARCHIVOS ARCHIVOS ARCHIVOS I AMALELA E COR I AMALELA E RESSO	REMOVING	E REMENTERS
PORCENTAJE X 100 2 0 0 100 10 0	C	9 0
DEPENDENCIA: 19 DIR. GRAL. DE DIFUSION CULTURAL USUAGIO:SM28 - 2000		•
TOTAL 5 20000 91799 0 0 0 148 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0	8	0300
DEPENDENCIA: 21 UNIDAD ACAD. DE BACHILLERATO C.C.H.		
USUARIO:AA21 TOTAL 5 20000 TOTAL 5 20000 TOTAL 0 0 U 519 290 0 102 55 0 0 102 55 0 0 102 55 0 0 102 55 0 0 102 55 0 0 102 55 0 0 102 57 0 0	8	8
USUARIO:8H13 5 20000 77870 21359 U U D 394 157 D PORCENTALE X 1000 1527 D U U 100 19 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0	0	8
D. ESTANDAR 1806 1509 0 13 12 TOTALES: 40000 TOTAL 157951 59295 0 0 0 181 69 0 PROMEDIOS 157951 59295 0 0 181 69 0	0	
DEPENDENCIA: 26 E.N.E.P. IZTACALA		
USUARTO:EC24 5 20000 7000 0 0 0 211 9 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0	8	0 0 0

		UH	I V E R S		HACID			M A D E LA ADMINIST ECURSOS EN 20/09/86	RACION	c 0 -	EQUIPO: /		· passin.
	1 DE OCTUBRI		SEGMENTOS ASIGNADOS						ARCHIVOS	*KEHINGS	ARCHIVOS REMOVIDOS FAMILIA IMADEC.		RENEW 1 YOS
	TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTAND	ie*		11430 2286 100 328	000	ğ	93	9	, 71 100	8	0	00	9
	USUARIO:XS TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTANDA	5 : x	20000	35165 7033 100 1504	3404	8	3	3000	1 63	28 24	ŷ 8	0	0 0 0
ŧ	TOTALES: TOTAL PROMEDIOS PORCENTAJE	: x	40000	49595	3404 687	8	9	u ou	194 39 100	2 S 15	8	000	90
	DEPENDENCIA: USUARIO:A) TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTAND	133 ₅	DIR. GRA	90365 18073 100 3940	0 0 0 0 0 0 0	ARES D U O	υ 3	0 0 0 0	\$62 112 103	0000	700	0	a 0 0
	USUARIO: CI TOTAL PROMEDIO PORCENTAJI D. ESTANDI	5 E X	20003	110552 22110 4852	12709 572 11	9	3	9	104 104	87 17 34	0 0	0	9300
	TOTALES: TOTAL PROMEDIOS PORCENTAJE	: x	40000	200917 40183	13303	0	0	ş	811 102 103	87 17 10	8	o o	9
	DEPENDENCIA: USUARIO:CO TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTAND	5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5 5	01R. GRA 20000	125012 25002 100 7617	11026 1203 416	8	8	. 9	317 100 15	81 2 3	טט	0 0 0	0000
1.7													

DE OCTUBRE DE RUE	1986 STREOS	PIRECELL					LA ADMINIST ECURSOS RESENTATOS	ARCHIVOS	~86F1882	HOJA NUM:	: i, .	ARSVIVSE	1
					FAMILIA INADEC.	POR	KENUTION		412303	FAMILIA IMADEC.	EXCESO	REMOVIDOS	nimi
USUARIO:DG34 TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE Z D_ ESTANDAR	5	20000	17864 3573 100 1834	1453 291 481	. 0	900	4	292 58 100 123	32 10	8	8	8	
USUARIOIJH34 TUTAL PROMEDIO PORCENTAJE X D. ESYANDAR	5	30000	137656 100 3061	1220 244 124	ğ	रिरर्	1149 2299	840 172 100	26	8	73	73 15 29	
USUARIO:0834 TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE I D. ESTANDAR	5	29000	81062 16212 100 12968	2049 410 498	8	8	900	244 100 131	39 16	000	8	00	
USUARIO:RA34 TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE X D. ESTANDAR	5	20000	34918 6984 100 3448	9	9	9	99	250 100 112	8	8	9	8	
USUARIO:SP34 TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE I P- ESTANDAR	5	20000	11227 1799 6779	13794 2759 249 3639	ğ	9	999	295 100 24	\$7 11 19	8	8	8	
TOTALES: TOTAL PROMEDIOS PORCENTAJE X		120000	453759 90751 100	29542	0	1127	374 7	2258 451 100	255 10	8	73 15	73 15 3	
PENDENCIA: 37 USUARIO:RIS7 TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE %	5	20000	94994 18999 100	30 # 8 61 8 3	000	000	y 8	1313 263 100	19	9	8	000	

UNIVERSIDAD NACIONAL AUTONORA DE REXICO

	MUES	TRE05	SEGMENTOS ASICHADOS			SECHENTOS AFAULLIA IMADEC.	SEGMENTOS KENDYLOUS POR		APCH1 VOS	ARCHIVOS VIEJUS	REMOVIDOS	APCHT VOS REMOVIDOS POR	REMOVIOUS
- 1	. ESTANDAR			1021	791	IMADEC.	FXCESO	u	8	5	INABECT	EXCESO	Ü
	PENDENCIA: 38		С.с.н. s	UR									
į	JSUARIO:MC38 FOTAL PROMEDIO PORCENTAJE X D. ESTANDAR	5	20000	13241	9790 1958 12 0	0	ò	5000	485 100	00 TE	90	9	0000
	ENDENCIA: 42		DEPARTAP	ENTO PE E	LECTRONICA								
į	JSUARIO:DE42 FOTAL PROMEDIO PORCENTAJE X D. ESTANDAR	5	10000	33.55	186 37 5	500	9	8	30 100	117	8	8	000
. }	JSUARIO:SG42 IDTAL PROMEDIO PORCENTAJE X DE ESTANDAR	5	20000	727273 7872	4156 837 248	000	1513382	101925	499 100 100	16	8	78 16 16	78 16 16 31
	TOTALES: TOTAL PROMEDIOS PORCENTAJE X		30000	750478 150000	4372	8	101925 20385	101925	579 116 100	27	8	/8 10	7ª 12
-	PENDENCIA: 43		CENTRO D	E INSTRUM	ENTOS								
	JSUARIO:1043 FOTAL PROMEDIO PORCENTAJE X D. ESTANDAR	5	20000	11060	0 200	2	8	8	24 140	0000	8	o V	900
	SUARIO:PR43 FOTAL PROMEDIO PORCENTAJE X	5	20000	34445 100	9845 1969	80	Ş	. 00	140 28 100	28 0 21	8	8.	8

EQUIPO: A92

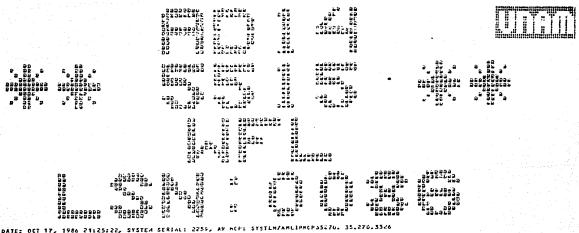
	NUESTREOS	SEGMENTOS ASIGNADOS	SEGMENTOS USADOS	SEGMENTOS	ACION T CO ICO DEL UP SEGMENTOS REMOVIDOS FAMILIA INADEC.	SEGMENTOS REMOVIDOS POR EXCESO	SEGMENTOS REMOVIBUS	ARCHIVOS	ARCHIVOS VIEJOS	ARCHIVOS REMOVIOS FAMILIOS INADEC.	ARCHIVOS	REMOVIDOS
D. ESTANDA Totales:	*		2273	960			U	5	3	INADEC.	ERLESO	0
TOTAL PROMEDIOS PORCENTAJE	x	40000	45585	1992	8	8	9	1 99	25 18	8	8	0
EPENDENCIA: USUARIO:JR		C.C.H. 0	RENTE									
TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTANDA	5	20000	110344 22069 100 6788	3690 818 3	3	9	300	348 70 100 12	30 8 0	. 8	8	00
EPENDENCIA:	-	C.C.H. A	TZ C APO T Z A	LCO								J
USUARIO:HI TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTANDA	5	20000	74964 100 1793	\$935 2278	000	9	8	328 100	7	0	8	000
EPENDENCIA:		DEPARTAM	ENTO DE A	TENCION A	USUARIOS D	GSCAD						
USUARIO:AD TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTANDA	3	30000	48798 16266	130	0 0	9	9	54 100 100	18	8	900	000
USUARIO:AM TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTANDA	2	20000	\$9405 11631 100	9000	8	3	9	1 43	90	8	0	000
USUARIOIRM TOTAL PROMEDIO PORCEATAJE	3	40000	34008 11338	13527	0	0	90	36 12 100	12	o S	8	9

			U N		I D A D	HACIO		U T O N O		MEX1	Ch	EQUIPO:	192	
1	DE OCTUBRE	ÞΕ	1986	DIRECCI	ON GENERALA MA PARA LA REPORT	ADMINISTA E ESTADIST	icioner co	THIS LOEL &	ECURSUS ALA	PACION		HOJA HUM		
		MUES	TREOS	15975NJ83							*2651882	REASTINOS FAMILIA INADEC.	REMOVIDOS POR EXCESO	remsvikes
	D. ESTANDA	R			0	O			0	υ	0			. 0
	USUARIO: SP	51	4	20000					_		••	o	0	
	PROMEDIO PORCENTAJE P. ESTANDA				\$2386 13086 13086	10668 2067 1566	ខ្ល	0	000	136 130	5 % 1 D 3 &	ý	ů	0
	USUARIO:TU	51	5	20000					_			_	0	
	TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTANDA	R			75031 15800 6953	2830	000	3	. 8	228 10 y	10 10	ņ Ģ	ğ	900
	TOTALES:			130000								_	a	•
	TOTAL PROMEDIOS PORCENTAJE	x			273638 68388 100	25225	8	200	000	183	112 27 22	8	o o	00
D	EPENDENCIA:	52		CIA. BU	RROUGHS									
	USUARIOISB	85	5	20000				_	_			_		
	TOTAL PROMEDIO PORCENTALE D. ESTANDA	R	-	2700"	138654 27731 100 15098	32744 6549 439	9	9	9000	357 71 109	166 33 40	9	3 0 0	0000
Di	EPENDENCIA:	55		E.N.E.P	. ARAGON									
	USUARIOTAA	55	5	20000					_			_		
	TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTANDA	x x	•	20000	49175 100	3132 624 17	000	3	9	325 100	2 8 9 1	0	9	300
	USUARTOIST	5 5	- 5	20000							_	_		_
	PROMEDIO PORCENTAJE D. ESTANDA	R X	•	23030	78759 199	900	8	2	. 9	100	8	9	8	. 0
	TOTALES:													

DE OCTUBRE DE							A ADMINIST		ARCHIVOS	HOJA NUM:	12		
HUI	STREOS	SEGMENTOS ASIGNADOS	SEGMENTOS	SEGMENTOS	REGMENTOS REMOVIDOS FAMILIA INADEC.	REMUVIDOS POR EXCESO	REMOVIOUS	ARCHIVOS	, 21, 21, 22, 2	REMOVIDOS FAMILIA INACEC.	REMOVIDOS:	REMOVIOS:	dnd i
TOTAL PROMEDIOS PORCENTAJE I		40000	120535	3122	3	9	3	\$ 21 100	28	8	. 8	8	
EPENDENCIA: 60)	DIR. GRA	L. DE INTE	RCAMBIO AC	COLMEDA								
USUARIO:AC60 TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE X D. ESTANDAR	5	1000	1 6 0 1 0 0	0000	0	ນ ວ	9	10 100 0	8	0	000	000	
USUARIO:A160 TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE X D. ESTANDAR	5	70000	334333	36704 7341 8991	0	9	9	1 30 100	8787	8	8	. 0	
TOTALES: TOTAL PROMEDIOS PORCENTAJE Z		71000	356395 71279 100	36704	8	š	8	140 100	8	8	8	8	
EPENDENCIA: 60	,	C_C_H_ V	ALLEJO										
USUARIO:VA46 TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE X D. ESTANDAR	5	20000	125872 25174 100 4208	4284 857 107	9	9	9333	\$ 9.7 100	19	8	0	0000	
EPENDENCIA: 7	3	REVISTA	"UN IVERSID	AD DE LA P	EXICOCO	ORD. HUMAN	ı						
USUARIO:RU75 TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE 2 D. ESTANDAR	5	20000	76777 15355 100 3969	31411	ž	990	999	152 100 100	88 18 60 12	000	8	8	
EPENDENCIA: 7	,	INSTITUT	O DE INVES	TIGACIONES	JURIDICAS								

		UN	IVERS	IDAD	N A C 1 O	** *	U T O N O	M 4 D E	'4 E X I	c 0	FARTEON	192	
1 DE OCTU	BRE DE Bur	1986 Streos	PIRECE	OM GENERAL MA PARA LA REPORT SEGMENTOS	E ESTABLET		NTROL DE R	14 40411111 26/09/16 16/09/16	D12C0	ARCHIVOS	MOJA NUM ARCHIVOS FAMILIA FAMILIA FASSIANI	ARCHIVOS REMOVIDOS POR EXCESO	archiyos
USUARIO TOTAL PROMEDI PORCENT D. ESTA	Z 314	5	150000	1489189 297838 21616	24653 1931 553	000	72535	72658 11525 29J25	130	40 8 6	ğ	57 11 8	5? 11 23
USUARIO TOTAL PROMEDI PORCENT D- ESTA	O Z	5	120003	\$157 20	1068 214 151	90	9	99	1 0 0 2 5 2 5 2 6 D	824	0	030	9000
TOTALES TOTAL PROMEDI PORCENT	05		300000	2005409 401082	25755	8	77828	74328	940 783 100	18	8	17	17
DEPENDENC USUARIO TOTAL PROMEDI PORCENT O. ESTA	25087	5	DISTRI8 20000	35356 35356 100	LIBROS DE	LA UNAM	3.50	000	151	10070	8	0	9
DEPENDENC USUARIO TOTAL PROMEDI PORCENT D. ESTA	SBA31	5	DEPARTA 1000	1078 1003	ERVICIOS -	, Š	1004	1 20 8 2 2 3 4 0 3	140	900	8	į	8
DEPENDENC USUARIO TOTAL PROMEDI PORCENT D. ESTA	ZAI9D	5	PATRONA 20000	12378 12378 108	ITARIO -AU	O O O O O O O O O O O O O O O O O O O	TERNA-	800	14	9000	Š	8	0 0 0

1 DE OCTUBRE DE MUE	U N 1956 STREOS	IVERS DIRECCE SISTE SEGMENTOS	ON SENERAL MA PARA LA REPORT	MACIO DE SERVICI ADMINISTR ESTADIST SEGUENOS	MAL A (OS DE COMPACION Y COM ACION Y COM ACION Y COM ACION Y COM BEGNENTOS RÉNOVIJOS FANILIA INADEC.	TROL DE RI	MA DE A ADMINIST CUMSOS COUSOS REMOVIDOS	RACION	våtffååe c o	HOJA NUM: ARCHIVOS REHOVIDOS FAMILIA INADEC.	14	2880 i V88	
DEPENDENCIA: 95 USUARIO:EM95 TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE X 9. ESTANDAR	5	ESCUELA 20000	88305 17661	2590 2518 30	. A 0 0	9	0 0 0	65 13 100	1 0 1 5	9	5 6	0	
DEPENDENCIA: 98 USUARIO:FCPB TOTAL PROMEDIO PORCENTAJE X D. ESTANDAR	5	FAC. DE ZUDOO	125966 25103 3776	OMONCENT O O O	TRO DE INFO O O	RMATICA-	9	265 103	9300	8	8	0000	
TOTALES: TOTAL PROMEDIOS PORCENTAJE X		2504000	13168773	2707156 513256	114388	258356	398133	19275 3881 100	3488 703 16	10	279	289	



TASK 14 WAIT (4 FAVOR DE MONTAR CINTA: 156 COPY (GOBERNACION)MOMA/UU1/8609C37/FOLIADA

C-A...GRACIAS.",GK);

```
fALA TATUMMATEMAKNOJAS/OPTICAS

17 7214172/
17;
18ht of Omptetedok Trenvos incorrecta";
18ht of Omptetedok Trenvos incorrectas.",06);
18bt of Om
                                                                                                                                                                                 JUE SUMMANY

JUE S
                                                                                                                                                                                                    OPERATOR ENTERED STANDED
DISPLAYI-OK - PARA REMOVER ANCHIVOS.
DISPLAYI-OK - PARA REMOVER ANCHIVOS.
PROGRAMATICALLY SUSPENDED
OPERATOR ENTERED SON 17 TO 143 MORDS.
GODERNACION NORMAN 2017 AGUEST FULLADA REMOVED ON INFORMA PK45.

WE TO SUSPENDE SON TIME: OPICIOLISTO ANCHOR OF AVERAGE MERCHANISTUSAME: CODE=126, DATA=1219
READYO TIME: OPICIOLISTO AVERAGE MERCHANISTO AVERAGE MERCHANISTUSAME
READYO TIME: OPICIOLISTO AVERAGE MERCHANISTUSAME
READYO TIME: OPICIOLISTO AVERAGE MERCHANISTUSAME
READYO TIME: OPICIOLISTO AVERAGE MERCHANISTUSAME
READY TIME: OPICIOLISTO AVERAGE MERCHANISTUSAME
RE
```

UNIVERSIDAD NACIONAL AUTORORA DE MEXICO

PISESFION MEMERAL DE SERVICIOS DE COMPUTAL PARA LA ASMINISTRACION APENINOS AFRINCOS APONINOS APONINOS AFRINCOS APONINOS APONINOS

ARCHIVO

GOBERNACIONS HOMA/DUS/860937/FOLIADA

HOJA HUM: 1 HOJA H

UNIVERSIDAD NACIGNAL AUTONOMA DE MEXICO

DIRECTION GENERAL DE SERVICIOS DE COMPUTO PARA LA ADMINISTRACI SISTERA PARA LA ADMINISTRACION I COSTRUL DE LECURSUS EN DISC 17 DE OCTUBRE DE 1986

ARCHIVO (IN61)INNN/INN/HOJAS/OPTICAS HOJA NUM: 1

BIBLIOGRAFIA

1. Introduction to Large Systems

Burroughs Corporation
Cap. I. Nociones de sistemas mayores
Cap. IV. Nociones del sistema operativo MCP
Cap. VII. Conceptos de la arquitectura de stack
Cap. VIII. MLP (Multiple Logical Processor)

2. Series A9 computer systems

Systems Component Descriptions Burroughs Corporation

- 3. B6000 SYSTEM MISCELLANEA
 "DISK DIRECTORY STRUCTURE"
 Burroughs Corporation
- 4. B6000/B7000 Series System Software
 Operational Guide
 Burroughs Corporation
 SYSTEM/FILEDATA
 SYSTEM/FILECOPY
 SYSTEM/DUMPALL
 SYSTEM/MAKEUSER
- 5. B5000/B6000/B7000 Series I/O Subsystem Reference Manual Burroughs Corporation
- 6. A Series Algol Reference Manual Burroughs Corporation
- 7. A Series DCAlgol Reference Manual Burroughs Corporation
- 8. A Series Work Flow Language Reference Manual Burroughs Corporation
- SAYCUS. Sistema para administración y control de usuarios, (reporte interno DGSCA 1981).
- 10. Roger S. Pressman.

Software Engineering: A practitioner's approach. (Mc Graw-Hill software engineering and technology series)