

24. 5

UNIVERSIDAD NACIONAL AUTONOMA DE MEXICO
FACULTAD DE CIENCIAS

▪ UN MACRO PROCESADOR
DE PROPOSITO GENERAL ▪

TESIS
QUE PARA OBTENER EL TITULO DE
MATEMATICO
PRESENTA
GRACIANO CRUZ ALMANZA
1983



Universidad Nacional
Autónoma de México



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 esta 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

CAP-I INTRODUCCION.

1. Procesadores de texto.
2. Conveniencia de un macro-Procesador.
3. Ejemplos especificos.
4. Usos interesantes de Macros.

CAP-II DESCRIPCION DE MACROPROCESADORES CLASICOS.

1. Introduccion.
2. Macro-Procesador FL/I.
3. Macro-Procesador GPM.
4. Macro-Procesador TRAC.
5. Macro-Procesador ML/I.
6. Comparacion de algunos Macro-Procesadores con el Macro-Procesador de Proposito General (MPPG).

CAP-III DESCRIPCION DEL MACRO-PROCESADOR DE PROPOSITO GENERAL (MPPG).

1. Preprocesador de Proposito General.
2. Biblioteca de Macros.
3. Modo de trabajo.
4. Cambio de caracter de control.
5. Formas de manejo del texto.
6. Manejo de comentarios.
7. Definiciones de Macros.
8. Anidacion en las Macro-definiciones.
9. Macro-llamadas.
10. Anidacion en las Macro-llamadas.
11. Recursion.
12. Proposiciones de asignacion directa.
13. Expansion condicional.
14. Combinaciones de expansion condicional, Macro-llamadas y Macro-definiciones.
15. Entrada/Salida controlada.
16. Funciones predefinidas.

CAP-IV REALIZACION.

1. Introduccion.
2. Descripcion del Programa.
3. Diagramas de flujo y listado.
4. Descripcion de los mensajes de error.

CAP-V EJEMPLOS DEL USO DE MPPG

CAP-VI CONCLUSIONES.

BIBLIOGRAFIA.

CAP-I INTRODUCCION

1.PROCESADORES DE TEXTO.

Dada la importancia para la humanidad de almacenar informacion (Historia, Geografia, etc.) en escritos como libros, revistas, periodicos, etc. Es conveniente tener herramientas adecuadas para facilitar la realizacion de dichos escritos. A estas herramientas se les conoce como Procesadores de Texto, es decir, permiten manipular cadenas de caracteres para modificar texto en general.

Los procesadores de texto se han desarrollado en base a un proceso historico dado por la necesidad. Con la aparicion de las Computadoras se han desarrollado herramientas como son los formateadores, editores, traductores, etc.

Este trabajo muestra una de las herramientas mas poderosas en el desarrollo de los procesadores de texto usando la Computadora, dicha herramienta es el Macro-Procesador.

El macro procesador es un programa que permite sustituir una cadena de caracteres por otra cadena previamente definida, esta posibilidad da al usuario una serie de ventajas como son: La posibilidad de extender un lenguaje por introducir una nueva unidad sintactica, realizar edicion sistematica, el traslado de programas de una computadora a otra, etc.

En el presente trabajo se comentaran las conveniencias, usos y ejemplos concretos de Macro Procesadores, para despues plantear y desarrollar un Macro Procesador con el maximo de caracteristicas positivas.

2. CONVENIENCIA DE UN MACRO-PROCESADOR.

En el trabajo en una computadora, al programar se encuentra que en algunos programas existen bloques de instrucciones que se repiten varias veces, lo cual es un trabajo tedioso para los programadores. Dichos bloques pueden tener ligeras diferencias entre si, estas diferencias pueden ser desde algun numero en alguna instruccion, hasta un conjunto de instrucciones.

La similitud entre los bloques de instrucciones hace conveniente declarar dicho bloque una sola vez, como un patron con argumentos que varian en las diferentes instancias del uso de dicho patron.

A las instrucciones que causan la generacion de otras instrucciones se les conoce como Macro-instrucciones o simplemente Macros.

En terminos muy generales se podria decir que un Macro da la facilidad de reemplazar una secuencia de simbolos por otra.

La estructura para la definicion de una Macro instruccion es:

```
MACRO NOMBRE( LISTA DE PARAMETROS )  
{ cuerpo }  
ENDM
```

En donde MACRO y ENDM son generalmente palabras reservadas que determinan el inicio y el fin de una Macro-instruccion respectivamente. A este proceso tambien se le da el nombre de Macro-definicion.

La cadena NOMBRE es un identificador asignado al Macro de tal manera que el usuario pueda definir varios Macros identificandolos con nombres diferentes.

El cuerpo es el bloque de instrucciones que determinan el patron en si.

La LISTA DE PARAMETROS son los llamados parametros formales que seran substituidos dentro el cuerpo del Macro por los parametros actuales, que seran dados por el usuario a la hora de hacer uso del Macro. Al hecho de hacer uso de un Macro se le llama Macro-llamada o Macro-expansion.

La forma comun de hacer un llamado a un Macro es:

```
NOMBRE( LISTA DE PARAMETROS ACTUALES )
```

Es decir se da el nombre del Macro al cual se quiere uno referir, asi como la lista de parametros

actuales que seran los que sustituyan en el cuerpo del Macro a los parametros formales.

3.EJEMPLOS ESPECIFICOS DEL USO DE MACRO-PROCESADORES.

Para clarificar mas la conveniencia y mostrar aplicaciones de Macros, se veran algunos ejemplos:

a) Supongase que se tiene el siguiente programa en PASCAL:

```
BEGIN
-----
FOR I:=1 TO 10 DO X:=X+1;
--
FOR I:=2 TO 5 DO Y:=Y+2
--
FOR J:=10 TO 100 DO Z:=Y+Z;
--
END.
```

Notese que en este programa existe un bloque (de una instruccion) que se repite en varias ocasiones, con algunas diferencias.

En estos casos es muy conveniente poder tener un Macro, de tal manera que ayude a la programacion, por ejemplo:

```
MACRO REP(A,B,C,D)
FOR A:=B TO C DO D;
ENDM
```

Es decir un Macro de nombre REP con los parametros A,B,C,D. De tal manera que solamente sea necesario llamarlo por su nombre, y asi el programa anterior quedaria:

```
BEGIN
--
REP(I,1,10,<X:=X+1>)
--
REP(I,2,5,<Y:=Y+2>)
--
REP(J,10,100,<Z:=Y+Z>)
--
END.
```

Hay que hacer notar que en el programa resultante la escritura del programa es mucho mas sencilla y mas entendible.

b) Suponase que se tiene el siguiente programa en ensamblador:

```
INICIO:ADD      12,R0
```

```
-----  
ROL      R2  
ROL      R2  
ROL      R2  
-----
```

```
-----  
ROL      R2  
ROL      R2  
ROL      R2  
-----
```

```
-----  
ROL      R3  
ROL      R3  
ROL      R3  
-----
```

```
-----  
.END INICIO
```

Si se pudiera declarar un patron (MACRO) de tal manera que su cuerpo fueran las tres instrucciones del bloque se repite varias veces(3), podria simplificarse el problema. El macro podria ser:

```
MACRO ROTALEF(X)  
ROL      X  
ROL      X  
ROL      X  
ENDM
```

De tal manera que el programa quedaria:

```
INICIO:      ADD      12,R0
```

```
-----  
ROTALEF(R2)  
-----
```

```
-----  
ROTALEF(R2)  
-----
```

```
-----  
ROTALEF(R3)  
-----
```

```
-----  
.END      INICIO
```

4.USOS INTERESANTES DE MACROS.

a) Una funcion importante que Juega el poder definir Macros es el hecho de que extiende el repertorio de instrucciones de un lenguaje, esto lo hace mas poderoso en la medida que los usuarios pueden definir nuevas instrucciones.

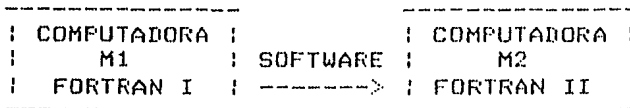
Por ejemplo supongase que en FORTRAN se desea un Macro que realice la instruccion:

```
REPEAT <STATMENT> UNTIL <EXP. BOOLEANA>
```

Este proceso estara escrito con instrucciones FORTRAN y permitira el uso de la instruccion REPEAT en FORTRAN.

Esta posibilidad de construir instrucciones propias puede ser tan importante y poderosa que un usuario podria dotar a FORTRAN con herramientas tan poderosas como el hacer que FORTRAN tenga una estructura de bloque, trabajos en este sentido han sido ya hechos, como es el caso de FOREST (FORTRAN ESTRUCTURADO). Para mayor informacion consultar:[LEVINE 1].

b)El traslado de software de una computadora a otra es una de las principales aplicaciones de los Macros, por ejemplo, supongase que se tiene un paquete estadistico en FORTRAN cargado en una maquina M1 y se desea trasladarlo a una maquina M2, pero que dicho FORTRAN difiere en algunos casos con respecto al FORTRAN de la maquina M1.



Dado este problema, se puede resolver teniendo un Macro-expansor en la computadora M2 de tal manera que dicho Macro-expansor sea el encargado de realizar la "traduccion" del FORTRAN de la maquina M1 al FORTRAN de la maquina M2. En donde por "traducir" se entendera substituir las proposiciones del FORTRAN en M1 que no son admisibles para el compilador FORTRAN de la maquina

M2 por proposiciones que si lo sean. Dicha substitucion de proposiciones se hara por sus equivalentes al FORTRAN de M2 o se hara por un conjunto de proposiciones en el FORTRAN de M2 que efectuen la misma funcion que la proposicion FORTRAN de M1.

Mas especificamente, en M2 se construirian un conjunto de Macros de tal manera que las proposiciones del FORTRAN de M1 que se deseen cambiar sean las llamadas a estos Macros y las expansiones de dichos Macros sean las proposiciones nuevas del FORTRAN de la maquina M2, teniendo en cuenta que las proposiciones que son comunes a los compiladores seran dejadas tal cual se encuentren.

El traslado de software es en general muy utilizado en cualquier tipo de programacion, ya sea en paquetes o programas de Sistemas Operativos.

Por ejemplo si en la maquina M1 se diseno un lenguaje L1 utilizando Macros y se desea pasarlo a la maquina M2 entonces se utiliza el Macro-expansor con los Macros respectivos.

Mas aun, supongase que el Macro-expansor se desarrolle en M1, esto llevaria a un traslado total, aun del Macro-expansor.

```

-----
| ARCHIVO FUENTE | | MACRO | | ARCHIVO QUE |
| DEL MACRO |---->| EXPANSOR |---->| CONTIENE EL |
| EXPANSOR HECHO |-----| MACRO |
| EN LENGUAJE L1 | | EXPANSOR EN |
| | | LENGUAJE L2 |
-----
| BIBLIOTECA |
-----

```

Esto se realizaria dando como archivo fuente al propio Macro-expansor, y asi trasladar(transportar) el Macro-expansor de la maquina M1 a la maquina M2.

c) Otra aplicacion interesante es la llamada EDICION SISTEMATICA, lo cual se refiere a reemplazar todas las ocurrencias de un identificador dentro de un programa fuente, por otro identificador distinto.

La edicion sistematica es utilizada cuando se desarrolla software por varias personas y donde cada una de las personas realiza un modulo de software. Sucede que al reunir todos los modulos existen identificadores que son repetidos o muy semejantes. Esto puede llevar a posibles malas interpretaciones al revisar todo el conjunto de modulos y tendria a

ocasionar errores graves y muy dificiles de detectar.

De la misma aplicacion podria pensarse en el uso de constantes dentro del programa, a manera de ejemplo definiremos el siguiente Macro:

```
MACRO LONG
15
ENDM
```

De tal manera que en el programa fuente aparezca el identificador LONG, por ejemplo:

```
DIMENSION      DATOS(LONG)
-----
-----
DO 100 I=1, LONG
-----
-----
END.
```

De esta forma al efectuarse las Macro-expansiones se efectue la sustitucion y el programa quedaria.

```
DIMENSION      DATOS(15)
-----
-----
DO 100 I=1, 15
-----
-----
END.
```

En general se puede decir que a mayor nivel del lenguaje de programacion se necesita menos de los Macros, esto es debido a que dichos lenguajes van teniendo nuevas estructuras y nuevas proposiciones de tal manera que tienden a facilitar al programador su trabajo.

Sin embargo, aun en los lenguajes de alto nivel mas comprensibles y completos, los Macros son utilizados para introducir proposiciones especialmente disenadas para la aplicacion particular del usuario.

Podemos ver el lenguaje FORTRAN, el cual es muy usado en Analisis Numerico, y es muy conveniente tener

un conjunto de proposiciones de las cuales mostramos un solo ejemplo:

```
MULT(A,B,C,I,J,L)
```

Este Macro consiste de las instrucciones en FORTRAN que realizaran la multiplicacion de las matrices A(I,J) y B(J,L); dejando el resultado en C(I,L).

CAP-II COMPARACION DE MACRO-PROCESADORES CLASICOS.

1. INTRODUCCION.

A continuacion se dara una breve descripcion de los Macro-procesadores PL/I [Nichols-1], GPM [Strachey-1], TRAC [Moore-1] y ML/I [Brown-1]. De esta forma se podran observar sus caracteristicas principales.

Para finalizar se hara una comparacion entre MPPG (Macro-Procesador de Proposito General) y de otros Macro-Procesadores de tal manera que se vean las ventajas de MPPG asi como sus desventajas.

2. MACRO-PROCESADOR PL/I.

La idea básica de este procesador es que tanto la sintaxis como la semántica de las proposiciones al Macro-Procesador sean las mismas que las de las proposiciones de PL/I.

PL/I utiliza un símbolo (%) de marca especial, lo cual permite que las definiciones de Macros no estén en un campo fijo (como en los Macro-ensambladores). A dicho símbolo se le conoce como carácter de señal o advertencia.

En el Macro-Procesador PL/I el reemplazamiento ocurre en cualquier lugar, excepto dentro de comentarios y cadenas constantes. Esto es porque el texto no es tratado en la base de carácter por carácter.

PL/I también tiene requerimientos al Macro-Procesador como ACTIVE y DESACTIVE. Estas funciones permiten al usuario que parte de su texto fuente no sea examinado por el Macro-Procesador, haciendo que el tiempo de procesamiento se reduzca (ver: [Nicholls-1]).

Este Macro-Procesador tiene la facilidad de acceder bibliotecas de Macros.

La forma de llamar Macros es:

NOMBRE(ARG1,ARG2,...,ARGn).

Notese que nombre no tiene carácter especial de señal o aviso.

El Macro-Procesador PL/I es realizado como un preprocesador y puede ser visto como un módulo de software separado del compilador PL/I.

Los nombres de los Macros en PL/I deben ser identificadores del tipo del lenguaje base.

Para un estudio más detallado ver: [Nicholl-1], [Brown-3].

3. MACRO PROCESADOR GPM (General Purpose Macrogenerator).

GPM trabaja con un caracter de advertencia(), el cual es necesario poner en las definiciones de Macros asi como en las Macro-llamadas (Macro-expansiones).

GPM es de proposito general, es decir, manipula el texto sin importar el lenguaje en el que este dicho texto.

Los Macros en GPM deben haber sido definidos previamente antes de hacer algun llamado a ellos.

GPM utiliza el caracter '^' dentro del cuerpo de los Macros para identificar donde va el parametro actual correspondiente al llamado.

GPM permite que Macro-llamadas sean parametros actuales de otras Macro-llamadas.

En GPM se utilizan los caracteres '<' y '>' para incluir como parametro actual cualquier cadena de caracteres.

En GPM al definir un Macro, el usuario mismo debe colocar ^1, ^2,..., ^n, para saber en donde iran los parametros actuales. Estas marcas evidentemente deberan estar dentro del Macro.

Si el nombre de un Macro ya habia sido definido entonces el Macro que fue definido ultimamente sera el que se expandera al hacerse un Macro-llamado.

En GPM es permitida la anidacion de Macros, es decir, se pueden definir Macros dentro de Macro-definiciones.

Una característica de GPM es que cuando encuentra una Macro-llamada a un Macro, examina la llamada antes de hacer cualquier cosa. Esto permite que en el llamado del Macro pueda ir una Macro-definicion como parametro actual.

Por ejemplo:

```
A,X,U, DEF,A,<^1^2^1>;
```

Donde se observa lo siguiente:

a) La definicion de un Macro se hace de la siguiente forma:

```
DEF,A,<^1^2^1>;
```

La funcion DEF define un Macro de nombre A y con cuerpo ^1^2^1. El cuerpo del Macro consistira de colocar el primer parametro, despues el segundo y por ultimo se coloca nuevamente el primer parametro actual.

b) El llamado al Macro A se hace de la siguiente forma:

```
A,X,U, DEF,A,<~1~2~1>;
```

Donde se puede ver el caracter de advertencia(), el nombre del Macro que se desea expandir(A), el primer parametro actual(X), el segundo parametro actual(U) y para terminar un tercer parametro (DEF,A,<~1~2~1>;) el cual consiste en la definicion del Macro A. Esto es valido ya que antes de realizar la expansion del Macro verifica todo el texto de la Macro-llamada y como en el texto de la Macro-llamada se encuentra una Macro-definicion, entonces hace primero la Macro-definicion y despues procede a realizar la Macro-llamada. La cual produce: XUX .

Note que en este ejemplo un Macro lleva como parametro actual su propia definicion, permitiendo mayor flexibilidad.

GPM esta limitado por utilizar los simbolos ' ', ';', '<' y '>', ya que los utiliza como caracteres de advertencia, sin embargo los simbolos utilizados tienen la caracteristica de que no son parte del conjunto de caracteres del lenguaje Ensamblador de la Computadora TITAN (ATLAS 2).

GPM tiene expresiones condicionales y admite definiciones que contengan Macro-llamadas. Especialmente se puede mencionar recursion, o sea, el hecho de que un Macro pueda llamarse a si mismo, esto evidentemente se detiene para que no sea un proceso infinito por las expansiones condicionales.

GPM esta escrito en Ensamblador, lo cual da la facilidad de optimizar codigo, pero tiene la caracteristica poco deseable de no ser muy claro en su lectura para un estudio detallado del Macro-procesador.

En el procesamiento del texto GPM maneja el texto fuente como una cadena de caracteres.

GPM fue desarrollado explicitamente como un preprocesador y reemplaza las Macro-llamadas en el programa para que este entre a compilarse normalmente.

Probablemente el uso mas extenso de GPM haya sido la creacion de un conjunto de Macros, basados en lenguaje Ensamblador, para el desarrollo de Programacion de Sistemas.

Para un estudio mas detallado ver: [Strachey-1], [Gries-1].

4. MACRO-PROCESADOR TRAC.

TRAC (Text Reckoning And Compiling) es similar a GPM (Istrachey-11), pero no utiliza la misma notación. Este Macro-Procesador trabaja usando un caracter de señal ().

TRAC es mas utilizado que GPM ya que ha tenido mas propaganda, ademas, contiene un conjunto de funciones ya construidas, las cuales son llamadas de la siguiente forma:

(NOMBRE DE LA FUNCION, CADENA1, CADENA2, ..., CADENAn)

Una de las funciones es 'DS' (Define Cadena) y esta define un Macro. La forma de hacerlo es:

(DS, NOMBRE, <CUERPO DEL MACRO>)

Donde se puede observar el nombre de la funcion (DS), el nombre del Macro (NOMBRE) y el cuerpo.

Para realizar una Macro-llamada se escribe:

(CL, NOMBRE, ARG1, ARG2, ..., ARGn)

CL es una funcion ya construida que llama a un Macro definido con la funcion DS.

En TRAC llamar a un Macro es un ejemplo particular de la funcion ya construida, mientras que en GPM las funciones ya construidas (el Macro DEF, por ejemplo) son ejemplos particulares de Macro-llamadas.

Con respecto a que TRAC contiene un conjunto de funciones ya definidas podremos observar que dichas funciones no son llamadas a Macros, sino que dichas funciones son parte de TRAC.

TRAC acepta tambien archivos de Macros de tal manera que el trabajo en el archivo fuente se pueda reducir a simples llamadas.

Algunos ejemplos de funciones ya definidas son:

(DS, ...) _ Define Macro.

(SS, ...) _ Lista de parametros formales.

(CL, ...) _ Macro-llamadas.

(ML, x, y) _ $x * y$.

(AD, x, y) _ $x + y$.

(EQ, x, y, s1, s2) _ Si $x=y$ entonces s1 si no s2.

En TRAC los argumentos son insertados dentro del texto de reemplazamiento como la primera acción de una Macro-llamada y entonces una decisión es hecha con respecto al tratamiento del texto.

TRAC permite anidación en llamadas, es decir, Macro-llamadas dentro de Macros y además admite recursividad, lo cual lo hace un lenguaje poderoso y muy utilizado.

Otra característica muy particular y sobre todo poderosa de TRAC es la función READ, la cual lee una cadena de caracteres de algún dispositivo.

Como cadena de entrada podría pensarse en una cadena de caracteres de longitud arbitraria, dada desde una consola del usuario.

Dicha cadena sería terminada por un carácter especial (de señal), de esta forma el texto de entrada estaría bajo control total del usuario y el proceso podría ser conversacional. A este proceso se le conoce como entrada controlada.

En especial podemos pensar que la cadena de entrada sea una Macro-llamada.

La forma de usar la función es:

(READ)

El procesamiento de esta función consta de interrumpir el procesamiento sobre el archivo fuente y pasar a procesar el texto proveniente de la terminal, el cual será dado por el usuario directamente.

Si por ejemplo el usuario da por la terminal:

(ML,A,B)

TRAC procesa la línea y como es un llamado a una Macro, pues entonces realiza la función 'ML'. El final de la cadena es dado por un carácter especial previamente definido.

En la mayoría de los macro-procesadores los flujos de entrada son tratados de una manera uniforme, es decir, la entrada es obtenida de un archivo con la información invariante. A esta forma de trabajar se le conoce como entrada no controlada.

La entrada no controlada es la forma comun del uso de Macros, es decir, el texto de entrada son proposiciones explicitamente especificadas en un archivo que sera analizado de una manera uniforme y en donde se realizaran las expansiones.

Para la entrada no controlada el Macro debe haber estado ya fisicamente en el archivo para ser tomado en cuenta.

En la entrada controlada el usuario mantiene una conversacion interactiva con TRAC de tal manera que se puede dar como cadena de entrada el propio cuerpo de un Macro. De esta forma se pueden hacer pruebas con los Macros dados desde la terminal sin tener que modificar el texto fuente.

Para un estudio mas detallado ver :[Moorse-1], [Brown-3].

5. MACRO-PROCESADOR ML/I.

ML/I es un Macro-procesador de proposito general y es mas similar a GPM que a TRAC.

ML/I fue disenado como herramienta para permitir a los usuarios extender cualquier lenguaje de programacion, al incorporar nuevas proposiciones y otras formas sintacticas de nuestra propia eleccion y en nuestra propia notacion. Esto permite un lenguaje completamente orientado al usuario.

Un macro es basicamente un medio de extender un lenguaje de programacion existente, llamado el lenguaje base, al permitir introducir una nueva unidad sintactica, la cual es descrita en terminos de unidades sintacticas existentes de el lenguaje base. ML/I actua como un preprocesador al compilador para el lenguaje base.

Varios Macro-procesadores con propiedades mas generales que los basicos Macro-ensambladores, han sido producidos, entre ellos GPM([BROWN-3],[GRIES-1]), TRAC([MOOERS-1],[BROWN-3]), LIMP([BROWN-3]) y PL/I([NICHOLLS-1]). Todos ellos han sido desarrollados en dos principales caminos.

a) El usuario puede definir su propia notacion para realizar Macro-llamadas en lenguajes especificos.

b) El Macro-procesador es independiente del lenguaje base. En este caso el mismo Macro-procesador puede actuar como un preprocesador para cualquier lenguaje.

ML/I incorpora ambas extensiones y ademas permite al usuario extender cualquier lenguaje, utilizando su propia notacion.

En ML/I los Macros pueden ser usados para hacer cambios en programas que ya hayan sido escritos. Este uso de Macros para reemplazar un patron de simbolos por otro a traves de un programa es llamado edicion sistematica y no debe confundirse con la modificacion de un programa por medio de un editor de textos.

La caracteristica principal de ML/I es que el usuario especifica una estructura de delimitadores por cada Macro, lo que hace posible que para cada uno de los Macros se tenga cualquier numero de alternativas de delimitadores.

El proposito de la estructura de delimitadores es definir el nombre o nombres del Macro y definir por cada delimitador un sucesor o conjunto de sucesores alternativos. Donde un sucesor es el siguiente delimitador a ser buscado cuando se examina un llamado.

Un terminador puede ser considerado a tener un sucesor nulo.

La estructura de delimitadores puede ser diseñada para permitir Macros con una lista de longitud indefinida de argumentos.

ML/I permite Macro-llamadas anidadas dentro de argumentos de otras Macro-llamadas y tambien tiene recursividad.

ML/I es independiente del lenguaje base y podra ser usado como un preprocesador comun a todos los Compiladores de una instalacion, en el mismo camino de que cada Compilador y Ensamblador podrian usar un carizador comun.

El uso de ML/I no esta confinado a extension de lenguaje o a edicion sistematica. Otro uso es la transportacion de software, por ejemplo, el pasar software en FORTRAN IV a otra maquina que tenga FORTRAN II.

ML/I trata el texto de entrada como una secuencia de atomos en lugar de tomarlo como una cadena de caracteres individuales.

Cada vez que un nombre de un Macro es encontrado durante el examen del texto es tomado por ML/I como el inicio de una Macro-llamada y una busqueda es hecha para los delimitadores restantes.

ML/I tambien tiene la posibilidad de declarar los caracteres que determinan los comentarios, de tal manera que los textos que sean parte de los comentarios del programa sean pasados a la salida sin ser examinados por ML/I. Esto permite mayor rapidez en el procesamiento y aun sigue siendo independiente del lenguaje ya que el usuario declara los caracteres que son utilizados en ese lenguaje para determinar sus comentarios.

ML/I trabaja normalmente en modo libre pero puede ser colocado a modo de advertencia, es decir, usar un caracter de aviso.

Si ML/I esta en modo de advertencia, todas las Macro-llamadas deberan ser precedidas por el caracter de senal y todos los Macro-nombres que no sean precedidos por la marca de advertencia seran tratados literalmente.

Si ML/I no esta en modo de advertencia, los Macro-nombres son esencialmente palabras reservadas.

ML/I contiene un numero de Macros ya construidos llamados operaciones Macro y realizan funciones bien especificas, como por ejemplo declarar(definir) macros. los nombres de las operaciones macro principian con las letras 'MC', de tal forma que difieran de los Macros definidos por el usuario.

Por ejemplo para definir un Macro se usa la siguiente operacion macro:

```
MCDEF ARG1 AS ARG2.
```

Existen otras palabras reservadas, como: WITH, OPT, OR, ALL y cualquier atomo consistente de la letra 'N' seguida por un entero. Los nombres de palabras reservadas pueden ser cambiados dinamicamente.

Para un estudio mas detallado ver:[BROWN-1], [BROWN-2].

6. COMPARACION CON MPPG (Macro-Procesador de proposito general).

MPPG al igual que la mayoría de los Macro-Procesadores es de proposito general, es decir, no depende del lenguaje de programacion utilizado (lenguaje base).

De los macro-Procesadores anteriormente descritos, PL/I es el unico que es de proposito especifico, restringiendo mucho su aplicacion.

En general la filosofia de los Macro-Procesadores es trabajar como preprocesadores, lo cual quiere decir que son modulos independientes de los Compiladores y que el texto antes de entrar al Compilador debe haber pasado por el Macro-Procesador.

MPPG fue pensado para que trabajara como preprocesador al igual que todos los macro-Procesadores descritos anteriormente.

Otra caracteristica que tienen todos los macro-Procesadores (incluyendo a MPPG) es el permitir al usuario dar su propia biblioteca de Macros, la cual estara almacenada en algun dispositivo de memoria secundaria.

MPPG trabaja en modo de advertencia al igual que PL/I, GPM y TRAC. ML/I trabaja en modo libre.

Se escogio el modo de advertencia para MPPG por su rapidez de proceso. En modo de advertencia el macro-Procesador va buscando al caracter de senal y cuando lo encuentra examina los caracteres posteriores para ver si es una Macro-definicion o una macro-llamada, pero mientras no encuentre el caracter de senal, pasa el texto a la salida sin efectuar ningun proceso. En cambio el modo libre toma un identificador y va a la tabla de nombres de macros para verificar si es una macro-llamada, pero todo esto se lleva mucho tiempo de procesado ya que es necesario verificar todos y cada uno de los identificadores.

MPPG permite que se puedan cambiar los caracteres de senal dinamicamente, esta caracteristica solo la tiene ML/I.

MPPG (al igual que GPM y TRAC) no permite que el usuario defina sus caracteres de comentarios, ya que esto complica la forma de tratar el texto, debido a que cada lenguaje de programacion tiene sus propias reglas sobre los comentarios. Por ejemplo en FORTRAN un comentario es toda linea que tiene una letra 'C' en la primer columna, PASCAL utiliza '(' y ')' para delimitar el principio y final de comentarios respectivamente. La mayoría de los Ensambladores inician los comentarios con el caracter ';' y los terminan con el fin de linea. Asi todos los lenguajes tienen sus propias caracteristicas respecto a los

comentarios. Esto es una pequeña desventaja de MPPG ya que los usuarios deberán tener cuidado de que dentro de los comentarios no aparezcan Macro-llamadas o macro-definiciones.

Una característica poderosa que tienen la mayoría de los Macro-Procesadores es la posibilidad de definir Macros dentro de Macro-definiciones. Esta característica también la tiene GPM, TRAC y ML/I y evidentemente MPPG.

De todas las características, es claro que las más importantes son: la posibilidad de anidar Macros y la recursión. El diseño de MPPG admite anidación y recursividad, además la expansión condicional realizada en base a funciones.

Un punto importante de MPPG es la realización del proceso interactivo, el cual únicamente es permitido por TRAC.

Resumiendo, MPPG fue diseñado pensando en las características fundamentales deseables en un Macro-Procesador.

Ahora bien, MPPG no es un Macro-Procesador más, ya que basados en las características de otros Macro-Procesadores podemos indicar que MPPG tiene ventajas con respecto a los otros Macro-Procesadores.

Para respaldar esta afirmación veremos la siguiente tabla:

	PL/I	GPM	TRAC	ML/I	MPPG
PROPOSITO GENERAL	NO	SI	SI	SI	SI
FORMA DE USO	PREPRO.	PREPRO.	PREPRO.	PREPRO.	PREPRO.
BIBLIOTECA DE MACROS	SI	SI	SI	SI	SI
MODO DE TRABAJO	SENAL	SENAL	SENAL	LIBRE	SENAL
CAMBIO DE CARACTER	NO	NO	NO	SI	SI
SALTA LOS COMENTARIOS	SI	NO	NO	SI	NO
MANEJO DEL TEXTO.	ATOMO	CARACT.		ATOMO	ATOMO
ANIDACION EN MACRO DEFINICIONES.		SI	SI		SI
ANIDACION EN MACRO LLAMADAS		SI	SI	SI	SI
RECURSION		SI	SI	SI	SI
ESPANSION CONDICIONAL		SI	SI	SI	SI
FUNCIONES PREDEFINIDAS	SI	NO	SI	NO	SI
ENT/SAL. CONTROLADA	NO	NO	SI	NO	SI

En la tabla anterior se puede verificar que MPPG ofrece las mejores características. Como se podrá observar algunos Macro-procesadores caen por su propio peso, como es el caso de PL/I, el cual, aparte de ser de propósito particular tiene otras características que los restringen mucho.

En general la mayoría de los Macro-procesadores tienen algún punto vulnerable ya que en un principio fueron construidos pensando en problemas específicos que se suscitaron en el desarrollo de otros proyectos.

Después aunque se desarrollaron plenamente como proyectos de investigación, aun se tenía en mente cierto uso específico basado en las necesidades emanadas de las experiencias en esos momentos. Así se construyeron Macro-procesadores muy poderosos y versátiles, como es el caso de GPM y TRAC.

Los últimos avances han sido en la dirección de ML/I, el cual ha sido uno de los más poderosos Macro-procesadores construidos, sin embargo se puede ver que son necesarias algunas características más, como es el caso del proceso interactivo o proposiciones de asignación directa. Posteriormente se arduamente se demostró la importancia de estas características ya que resultan en dar al usuario más poder sobre el manejo del texto.

Si efectuamos una comparación más comentada podremos observar que GPM y TRAC son muy similares, sin embargo, el que los dos dependan de un carácter de señal (advertencia) fijo los restringe en la medida de que dependen exclusivamente de un conjunto de caracteres fijo. Esto quiere decir que si se utiliza en un lenguaje de programación en cuyo conjunto de caracteres está el carácter de señal entonces habrá problemas graves. En MPPG no existe este problema ya que permite el cambio del carácter de señal, este cambio puede hacerse directamente al procesador MPPG (permanentemente) por medio de un Editor de textos o dinámicamente, es decir, al momento de llamar a MPPG existe la opción para el cambio del carácter de advertencia.

La opción antes descrita de MPPG aunada a la característica de manejar las cadenas de entrada como átomos, son las características que hacen a MPPG mejor que GPM y TRAC.

De hecho el Macro-procesador más poderoso de los vistos es ML/I ya que cuenta con un gran número de características favorables para los usuarios (como se podrá ver en la tabla) y más aun, se pueden definir los caracteres de comentarios. Sin embargo aunque en MPPG no se pueden definir los caracteres de comentarios (las razones fueron expuestas anteriormente), esto no constituye una desventaja definitiva ya que MPPG admite proceso interactivo y ML/I no.

Otro punto importante de MPPG es que tiene la característica de admitir proposiciones de asignación directa a un símbolo, y es de la forma:

SIMBOLO=EXPRESION.

Esta característica le da a MPPG una ventaja sobre los otros Macro-Procesadores, ya que en dicha característica el usuario podrá igualar un valor que proviene de una expresión aritmética a un símbolo y no solo eso, sino que en la expresión podrán aparecer otros símbolos que ya hayan sido definidos previamente por el usuario. Todo esto se explicará más ampliamente en el siguiente capítulo.

MPPG tiene ventajas sobre los otros Macro-Procesadores y en algunos casos considerables, sin embargo el diseño claramente no es todo lo deseable y como todo software tendrá que pasar por el proceso de depuración.

CAP-III. DESCRIPCION DE MPPG.

1. PREPROCESADOR DE PROPOSITO GENERAL.

MPPG trabaja en la base de ser un preprocesador, es decir, sigue la linea de la mayoría de los Macro-procesadores. Esto es debido a que MPPG fue pensado como un Macro-procesador de proposito general, o sea, que no dependa del lenguaje base (lenguaje de programación utilizado).

MPPG es un modulo software separado de cualquier traductor y el texto antes de entrar a los traductores debe haber pasado por el Macro-procesador MPPG, por esto es el adjetivo de preprocesador. El siguiente dibujo muestra el proceso:

En el caso de que la aplicacion de MPPG no sea la antes expuesta, como en el uso del manejo de texto para correspondencia, entonces, el preprocesado sera el unico proceso utilizado. Evidentemente las aplicaciones seran directamente en funcion del usuario.

Existen tambien Macro-procesadores de proposito especifico, como son los Macro-ensambladores, los cuales unicamente sirven para el lenguaje Ensamblador especifico.

2. BIBLIOTECA DE MACROS.

Una característica de mucha importancia debido al poder que implica es la posibilidad de tener bibliotecas de Macros.

Una biblioteca de Macros es un archivo almacenado en memoria secundaria que contiene una serie de Macro definiciones para determinada aplicación.

Esta biblioteca contiene un conjunto de Macros que serán utilizados en varios programas o aplicaciones, y da la facilidad al usuario de no tener que declarar este conjunto de Macros en todos y cada uno de sus programas ya que resultaría un trabajo tedioso cansado y redundante. Es por esto que en un archivo se tiene una sola copia de las Macro-definiciones y se conjuntan los archivos de la siguiente forma:

Aunque físicamente son dos archivos distintos, los podemos ver como uno solo, esto permite que los usuarios tengan el texto fuente en su archivo y no haya texto redundante con el el consiguiente desperdicio de memoria. El proceso quedaría gráficamente:

Quando se dice bibliotecas de Macros es porque se pueden tener varios archivos con Macro-definiciones de tal forma que se pueda determinar cual de todos esos archivos se va a utilizar.

MPPG admite bibliotecas de Macros, es decir, en el momento de llamar a MPPG, este pregunta por la terminal del usuario si es que existe alguna biblioteca o bibliotecas que el usuario desee utilizar. Esta pregunta se efectua de tal forma que el usuario teclee por la terminal el nombre del archivo y entonces MPPG abre el archivo, lo recorre definiendo los Macros que ahi se encuentren y colocando los nombres de dichos Macros en el directorio de Macros. El proceso de como se hace esto, asi como una breve argumentacion del porque se hara en el capitulo de realizacion.

> EJEMPLO DEL USO DE BIBLIOTECAS.

```
> PIP TI:=BIBLIO.TXT
%MACRO M0( )
A1A A2A A3A
%ENDM
%MACRO M1( )
B1B B2B B3B
%ENDM
%MACRO M2( )
C1C C2C C3C
%ENDM
```

```
> PIP TI:=MAIN.TXT
HOLA
%M0( )
HOLA TODOS
%M1( )
HOLA TODOS LO HUMANOS
%M2( )
ADIOS TODOS LOS HUMANOS QUE ME ESCUCHARON
```

> SE LLAMA A MPPG

```
> PA
> PIP *.TMP;*/DE
> RUN MPPG
CAMBIO DE CARACTER DE ADVERTENCIA ?
USARA SU PROPIA BIBLIOTECA?
```

```
Y
DEME EL NOMBRE DE SU BIBLIOTECA
BIBLIO.TXT
DEME EL NOMBRE DEL ARCHIVO FUENTE
MAIN.TXT
EL DIRECTORIO DE MACROS ES:
```

EL MACRO SE LLAMA M0	Y SU AP. AL ARCHIVO ES:	1
EL MACRO SE LLAMA M1	Y SU AP. AL ARCHIVO ES:	3
EL MACRO SE LLAMA M2	Y SU AP. AL ARCHIVO ES:	5
TABLA DE SIMBOLOS DEF.		
EL AP. AL ARCHIVO =	7	
-@ <EOF>		

> LA SALIDA DE MPPG ES:

```
> PIP TI:=SALIDA.TMP
HOLA
A1A A2A A3A
HOLA TODOS
B1B B2B B3B
HOLA TODOS LO HUMANOS
C1C C2C C3C
ADIOS TODOS LOS HUMANOS QUE ME ESCUCHARON
```


3.MODO DE TRABAJO.

MPPG trabaja con un caracter de advertencia (tambien llamado de senal), el cual permite al preprocesador reconocer rapidamente si el texto es parte del lenguaje base o una palabra reservada de MPPG. Este caracter de advertencia (senal) permite que el tiempo de procesado sea menor ya que unicamente se tomaran en cuenta las palabras del texto fuente que empiecen con dicho caracter, mientras que las otras seran pasadas al archivo de salida tal cual.

4. CAMBIO DE CARACTER DE CONTROL.

En los ejemplos antes vistos, el caracter de señal era '%', pero podria cambiarse dependiendo del tipo de sistema y aun del lenguaje de programacion utilizado.

El cambio del caracter de señal se puede hacer ya sea modificando el preprocesador utilizando un editor de textos o modificando los caracteres de advertencia al tiempo de preprocesado (dinamicamente).

MPPG pregunta al usuario por la terminal los caracteres que el desea utilizar, teniendo tambien sus propios caracteres previamente establecidos (Z,~,[,I).

A los preprocesadores que utilizan un caracter de señal se les conoce como preprocesadores de modo advertencia. Existen preprocesadores llamados de modo libre, los cuales no necesitan ningun caracter de señal.

La desventaja del modo advertencia con respecto al modo libre es obviamente el uso de los caracteres de señal, los cuales pueden ser parte del conjunto de caracteres validos de algun lenguaje de programacion. Esta desventaja se ve reducida considerablemente con la opcion que se le da al usuario de poder escoger sus propios caracteres de señal.

Para los usuarios de un preprocesador o Macro-expansor es mas comodo utilizar un preprocesador en modo libre, ya que asi no necesita estar teniendo cuidado con los caracteres de advertencia. Esto que parece una desventaja a simple vista, al realizar el preprocesador, se convierte en una gran ventaja ya que cada identificador del programa fuente tendra que ser buscado en la tabla de nombres de Macros ya definidos. Todo esto desemboca en un mayor tiempo de procesado, ya que todos y cada uno de los identificadores y palabras reservadas del texto fuente tendran que ser verificadas en la tabla de nombres de Macros.

5. FORMAS DE MANEJO DEL TEXTO.

Existen dos formas de tratar el texto fuente, ya sea por caracteres o por atomos. El tratar el texto por caracteres consiste en ir leyendo del archivo fuente caracter por caracter y asi irlos examinando, de tal forma que dichos caracteres seran pasados tal cual al archivo de salida, a menos que el caracter leido sea un caracter especial (advertencia). En el momento de reconocer el caracter especial se van leyendo los caracteres subsecuentes para determinar la palabra reservada.

La forma de tratar el texto llamada por atomos consiste en leer el texto fuente caracter por caracter y construir elementos constituidos por caracteres validos ya sea para palabras reservadas o para identificadores y numeros. Estos atomos son construidos por un analizador lexico (scanner), de tal forma que el analisis del texto sea sobre dichos atomos.

MPPG trabaja en base a atomos ya que en el modo de caracter por caracter, el propio procesador tendria que ir examinando el texto fuente. Este examen del texto hecho por el procesador no permite modificaciones faciles, ya que si se desea cambiar la estructura de los identificadores (cambiar por un lenguaje base extraño) habria que modificar al propio procesador en varios de sus modulos. Pero usando el modo de atomos la modificacion consistiria unicamente en cambiar el analizador lexico.

Alto que hay que mencionar a favor del modo de caracter por caracter es la velocidad, este modo es mas rapido que el de atomos ya que no se pierde tiempo en la construccion de atomos.

6. MANEJO DE COMENTARIOS.

Una característica importante y muy poderosa de algunos Macro-procesadores es el poder reconocer cuando el texto leído es parte de un comentario. Esto se realiza examinando los caracteres del texto fuente que son el inicio de los comentarios; por ejemplo, en los lenguajes Ensambladores el caracter de comentario comunmente es el caracter ';'. Ahora bien, es claro que no es necesario examinar el texto fuente que corresponde a comentarios, ayudando en el ahorro de tiempo de procesado, ya que cuando se o detectado que el texto es comentario, todo el texto fuente es pasado directamente al archivo de salida y este proceso se detiene hasta que se encuentre el caracter de fin de comentario. Sin embargo este proceso tiene el inconveniente de que cada lenguaje de programación tiene sus propias reglas para los comentarios, entonces, la realización de Macro-procesadores se hace bastante compleja.

A modo de ejemplificar este problema, tomemos tres lenguajes de programación de uso comun: FORTRAN, PASCAL, ENSAMBLADOR.

Las formas de definir comentarios en estos lenguajes difieren mucho ya que mientras en unos existen formatos fijos en otros existen campos especificos para los comentarios, mas aun, el inicio de comentarios no siempre esta determinado por un solo caracter, como es el caso de PASCAL.

Estos problemas redundan en una realización bastante complicada y de ninguna manera general, por lo tanto, el diseño de MPPG no tiene la capacidad de reconocer comentarios. El hecho de que MPPG no reconozca comentarios hace que los usuarios deban tener mucho cuidado de que en sus textos de comentarios no haya llamadas a funciones de MPPG ni Macro-llamadas.

7. DEFINICIONES DE MACROS.

MPPG trabaja en modo de advertencia y para definir un Macro se escribe:

```
ZMACRO NOMBRE(arg1,arg2,...,argn)
{
cuerpo del macro
}
ZENDM
```

En donde se podran notar las palabras reservadas ZMACRO y ZENDM, las cuales estan precedidas por el caracter de advertencia '%'.
.

Al definir un Macro (ZMACRO), el nombre de dicho Macro(NOMBRE) es guardado en el directorio de nombres de Macros, el cual contendra todos los nombres de los Macros que hayan sido definidos.

A los identificadores arg1,arg2,...,argn se les llama parametros formales y seran guardados en un area de almacenaje temporal (buffer) asociada al nombre del Macro.

El cuerpo del Macro sera almacenado en un archivo de Macros, donde permanecera, para poder ser accesado cuando se haga un llamado a dicho Macro.

El cuerpo del Macro no sera almacenado tal cual fue puesto por el usuario, sino que, el preprocesador sustituirá (en el cuerpo del Macro) los parametros formales por un caracter de advertencia (senal) y un numero. El numero dependera de la posicion del parametro formal dentro de la lista de parametros formales dados en la definicion.

MPPG utiliza en los parametros formales como ya se describio el caracter '^', este caracter de senal es distinto al usado para determinar las palabras reservadas o pseudo-instrucciones (%), ya que en caso contrario podria existir la posibilidad de confusion en el preprocesado. Este nuevo caracter de advertencia no debe ser del conjunto de caracteres validos para la aplicacion del Macro-procesador. Esta restriccion que de cierta manera es una desventaja, MPPG la resuelve permitiendo al usuario

definir sus propios caracteres de advertencia y de esta forma en el caso de que el usuario necesite cambiar los caracteres de advertencia lo pueda hacer modificando a MPPG o dinamicamente.

Para modificar dinamicamente los caracteres de advertencia, MPPG hace una pregunta por la terminal al usuario si es que desea efectuar algun cambio.

Dicho lo anterior el arsi equivale a '~i' en el cuerpo del Macro en donde '~' es el caracter de advertencia e 'i' es la i-esima posicion dentro de la lista de argumentos formales (a '~i' le llamaremos argumento de advertencia numero i).

La sustitucion de los parametros formales por argumentos de advertencia permitira una mejor y mas rapida sustitucion. La justificacion es la siguiente:

a) El procesado se hace mas rapido (o sea la sustitucion de los parametros actuales por los argumentos de advertencia) debido a que el procedimiento que sustituye busca unicamente los caracteres de advertencia, y todo el texto es pasado directamente sin ser examinado. Si se piensa en la posibilidad de no usar caracteres de advertencia entonces se tendria que ir preguntando por cada identificador que fuera parte del cuerpo del Macro para ver si es o no parametro formal, lo cual evidentemente se resume en mas tiempo de procesado (este esquema es un caso particular del Paso de Parametros por palabra clave [DONOVAN-1]).

b) El uso de argumentos de advertencia es mejor en el sentido de que implica menor posibilidad de error para el usuario debido a que el cuerpo del Macro estando ya definido no contiene los identificadores tal cual fueron definidos (contiene los argumentos de advertencia), de esta forma el usuario puede utilizar como parametro actual un identificador que haya sido utilizado como parametro formal.

Podria pensarse el hecho de que el usuario de MPPG colocara el mismo los argumentos de advertencia dentro del cuerpo del Macro, sin embargo seria muy engorroso y sobre todo tenderia a aumentar la posibilidad de error.

Las Macro-definiciones son terminadas con la palabra %ENDM como se muestra en el ejemplo anteriormente descrito.

8. ANIDACION EN MACRO-DEFINICIONES.

Un punto importante de MPPG es el de admitir Macro-definiciones dentro de Macro-definiciones. Esto es, que en el cuerpo de una Macro-definicion pueda ir otra Macro-definicion, la cual seria 'propia' de la que la contiene, un ejemplo seria:

```
%MACRO M1(X)
-----
-----
                %MACRO M2(Y)
                -----
                -----
                %ENDM
                -----
%ENDM
```

Notese la importancia ya que efectuando un llamado al Macro M1 (externo) se obtiene la definicion de M2 (interno). Esto es debido a que el cuerpo de una Macro-definicion es pasado tal cual al archivo de Macro-definiciones, es decir, no se le hace ningun tipo de analisis.

Cuando el cuerpo del Macro externo esta en el archivo de almacenamiento temporal mantiene la Macro-definicion que contiene dentro de su cuerpo y asi al efectuarse un llamado al Macro externo, se toma el cuerpo del Macro y se va expandiendo, pero si en el texto que se va expandiendo hay una Macro-definicion, entonces dicha Macro-definicion pasa a formar parte de los Macros definidos, es decir se le toma en cuenta para poder ser expandido como cualquier Macro-definicion.

Esta caracteristica de MPPG sera realizada en primera instancia en la secuencia de que por cada llamada al Macro externo se efectue una definicion del Macro interno, permitiendo mayor flexibilidad al usuario. Esto es debido a que el Macro externo podria contener varias Macros de tal forma que con expansion condicional se pudiera escoger entre dichos Macros cual seria el definido. Ademas de poder modificar cierto texto del macro interno, todo esto evidentemente en tiempo de preprocesado.

9. MACRO-LLAMADAS.

Para realizar una Macro-llamada (tambien conocida como Macro-expansion) es necesario llamar al Macro por su nombre utilizando el caracter de advertencia de la siguiente forma:

`%NOMBRE(A,B,C...,Z)`

En donde se puede ver el caracter de advertencia. Se usa el caracter de advertencia en la llamada para facilitar la expansion ya que es mas rapida la busqueda del identificador en la tabla donde estan almacenados los nombres de todos los Macros.

El identificador para el nombre, asi como los identificadores comunes, seran de la forma: el primer caracter sera alfabético seguido de caracteres alfanumericos. La longitud de los identificadores esta determinada por la constante MAXLON (ver siguiente capitulo).

En el llamado al Macro se dan los parametros actuales (a,b,c,...,z) y la relacion de los parametros actuales con los parametros formales es posicional, es decir, el primer parametro actual corresponde al primer parametro formal; el segundo parametro actual corresponde al segundo parametro formal y asi sucesivamente.

Si los parametros actuales son menor en numero que los parametros formales, entonces los parametros formales restantes tendran asignado el valor nulo. Tambien es valido que el usuario pase como parametro actual la cadena nula. Hay que hacer notar que no importa si en una Macro llamada hay mas parametros actuales que parametros formales ya que MPPG ignora a los parametros actuales sobrantes.

Si alguno de los parametros actuales consiste de un conjunto de caracteres conteniendo cualquier tipo de separador o caracteres especiales, entonces debera ser colocado dentro de parentesis cuadrados.

Por ejemplo, si el parametro actual es: I:=I+1 entonces un llamado podria ser:

```
%NOMBRE(A,B,[I:=I+1],D)
```

Usualmente es posible que un parametro actual contenga entre sus caracteres el parentesis cuadrado. Por ejemplo, supongase el siguiente Macro-llamado:

```
%NOMBRE(A,[IF ACI<0 THEN],C,D)
```

Esto es permitido por MPPG ya que toma los parentesis cuadrados por niveles, de tal forma que en la Macro-expansion no toma en cuenta los parentesis cuadrados del primer nivel, como se ilustra en la siguiente figura:

```
[      [          ]      ]  
      |-- 2o. nivel --!  
!----- 1er. nivel -----!
```

Para darle a MPPG mas poder y evidentemente mas aplicacion, se realizo el paso de parametros de tal manera que pudiera pasarse como parametro actual una Macro-llamada.

A continuacion se da un ejemplo concreto:

>> EJEMPLO DE MACRO EXPANSION

>PIP TI:=MONITOR.MAC
; RUTINA MONITOR
; MUESTRA LOS REGISTROS
;
; DIRECTIVAS DE ENTRADA/SALIDA
; .MCALL QIOW\$, DIR\$
; AREA DE DATOS
REG0: .WORD
REG1: .WORD
REG2: .WORD
BUFSAL: .BLKW 6
ESC: QIOW\$ IO.WVB,5,1,,,,<BUFSAL,6,40>

%MACRO SACANUM(X)
MOV X,R1
MOV #1,R2
MOV #BUFSAL,R0
CALL \$CBOMG
DIR\$ #ESC
ZENIM

MONITOR:JSR PC,\$SAVAL
MOV R0,REG0
MOV R1,REG1
MOV R2,REG2
%SACANUM(REG0)
%SACANUM(REG1)
%SACANUM(REG2)
%SACANUM(R3)
%SACANUM(R4)
%SACANUM(R5)
RTS PC
.END MONITOR

>> SE LLAMA AL MACRO PROCESADOR

>GA

>PIP *.TMP;*/DE

RUN MPPG

CAMBIO DE CARACTER DE ADVERTENCIA ?

USARA SU PROPIA BIBLIOTECA?

DEME EL NOMBRE DEL ARCHIVO FUENTE

MONITOR.MAC

EL DIRECTORIO DE MACROS ES:

EL MACRO SE LLAMA SACANUM

Y SU AP. AL ARCHIVO ES:

1

TABLA DE SIMBOLOS DEF.

EL AP. AL ARCHIVO = 7

@ <EOF>

> LA SALIDA DE MPPG ES:

> PIP TI:=SALIDA.TMP

RUTINA MONITOR

MUESTRA LOS REGISTROS

DIRECTIVAS DE ENTRADA/SALIDA

.MCALL QIOW\$, DIR\$

AREA DE DATOS

REG0: .WORD

REG1: .WORD

REG2: .WORD

BUFSAL: .BLKW 6

ESC: QIOW\$ IO.WUB,5,1,,,,<BUFSAL,6,40>

MONITOR: JSR FC,\$SAVAL

MOV R0,REG0

MOV R1,REG1

MOV R2,REG2

MOV REG0,R1

MOV #1,R2

MOV #BUFSAL,R0

CALL \$CBOMG

DIR\$ #ESC

MOV REG1,R1

MOV #1,R2

MOV #BUFSAL,R0

CALL \$CBOMG

DIR\$ #ESC

MOV REG2,R1

MOV #1,R2

MOV #BUFSAL,R0

CALL \$CBOMG

DIR\$ #ESC

MOV R3,R1

MOV #1,R2

MOV #BUFSAL,R0

CALL \$CBOMG

DIR\$ #ESC

MOV R4,R1

MOV #1,R2

MOV #BUFSAL,R0

CALL \$CBOMG

DIR\$ #ESC

MOV R5,R1

MOV #1,R2

MOV #BUFSAL,R0

CALL \$CBOMG

DIR\$ #ESC

RTS PC

.END MONITOR

10. ANIDACION EN MACRO-LLAMADAS

MPPG permite anidacion en las llamadas a Macros, es decir, que dentro del cuerpo de un Macro se llame a otro Macro. Por ejemplo:

```
%MACRO M1(X)
IF X > 0 THEN X:=X-10
%ENDM
%MACRO M2(Y)
A=SEN(Y)
%M1(A)
%ENDM
BEGIN
%M2(30)
END.
```

Con lo cual, despues de la expansion quedaria:

```
BEGIN
A=SEN(30)
IF A > 0 THEN A:=A-10
END.
```

La anidacion es permitida por MPPG ya que despues de haberse reemplazado el parametro actual por el parametro formal, se examina la cadena resultante y si se encuentra el caracter de advertencia entonces se procede a examinar para saber si se trata de una Macro-definicion o de una Macro-llamada. Si se trata de una Macro-llamada se procede a la Macro-expansion del nuevo Macro-llamado. Y una vez terminado el Macro-llamado, prosigue con la Macro-expansion que habia sido detenida.

11. RECURSION.

MPPG admite recursion, es decir, permite que un Macro se llame a si mismo. Esto es permitido gracias a la posibilidad de manipular registros de medio ambiente, los cuales son construidos por MPPG y seran descritos en el siguiente capitulo. Sin embargo es necesario contar con expansion condicional, de tal manera que la recursion no sea un proceso infinito (en secciones posteriores se explicaran las pseudo-instrucciones de expansion condicional).

12. PROPOSICIONES DE ASIGNACION DIRECTA.

MPPG admite proposiciones de asignacion directa, mas especificamente, una proposicion de asignacion directa permite igualar un simbolo a un valor especifico.

Cuando una proposicion de asignacion directa es utilizada y el simbolo involucrado aparece por primera vez, el simbolo es colocado dentro de una tabla de simbolos definidos por el usuario.

Un simbolo definido por el usuario puede ser redefinido por una subsecuente proposicion de asignacion directa, por asignarle un nuevo valor al simbolo previamente definido.

El formato general de una proposicion de asignacion directa es:

`%SIMBOLO = EXPRESION`

En donde simbolo es una cadena de caracteres alfanumericos y el primer caracter debe ser alfabetico, ademas el simbolo debe ser precedido por el caracter de advertencia.

Las expresiones son combinaciones de terminos unidos por operadores binarios, las cuales son reducidas a un solo valor, es decir, son evaluadas. Los terminos deben ser de tipo entero.

Un termino es un componente de una expresion y puede ser un numero entero, un simbolo que fue definido por el usuario o bien un simbolo no definido. Un simbolo es definido si dicho simbolo esta en la tabla de simbolos definidos por el usuario.

Si el termino es un simbolo definido por el usuario entonces se toma su valor correspondiente de la tabla de simbolos definidos por el usuario. Y si el termino es un simbolo que no haya sido definido (utilizado) previamente, toma el valor de cero.

Ejemplos de terminos:

3

`%TABLA`

Las expresiones son evaluadas de izquierda a derecha sin reglas de Precedencia sobre los operadores, excepto que los operadores unarios toman precedencia sobre operadores binarios.

Un termino precedido por un operador unario es considerado a contener ese operador.

Un termino o expresion perdida sera interpretada como un cero. Un error en los operadores o en los terminos, terminara el analisis de la expresion. Por ejemplo la expresion:

10 + 5 20

Es evaluada como (10 + 5) ya que el primer caracter distinto de blanco, que esta despues del numero 5, no es un operador legal (+,-,*,/).

Los espacios dentro de las expresiones son ignorados.

Ejemplos de proposiciones validas:

%CONTADOR = 3

%INDICE = %BASE * 3 + 5

13. EXPANSION CONDICIONAL.

MPPG admite tambien directivas o pseudo instrucciones de expansion condicional, que permiten al usuario incluir o excluir bloques de texto fuente durante el preprocesado. Con esto se obtiene una de las herramientas mas poderosas de MPPG.

La inclusion o exclusion del texto esta basada en la evaluacion y examen de las condiciones de estado, dentro del cuerpo del programa fuente. Esta capacidad permite obtener variaciones de un programa a ser generadas del mismo texto fuente.

El poder obtener variaciones de programas en base al mismo texto fuente es muy usado en la construccion de Sistemas Operativos. De esta forma un conjunto de bloques (los manejadores de dispositivos perifericos por ejemplo) pueden ser incluidos si es que la configuracion fisica del centro de computo lo necesita. Mas especificamente, supondase que se tiene un Sistema Operativo que tiene todos los manejadores de dispositivos posibles en forma de modulos.

Los Sistemas Operativos deben tener todos los manejadores para todos los posibles perifericos disponibles ya que el Sistema Operativo debe ser lo mas general posible. Ahora bien, ya en un centro de computo especifico supondase que no se tiene impresora, entonces es claro que el manejador para la impresora no es necesario que este presente en el sistema ya que ademas de ocupar espacio fisico, es ilodico tenerlo porque nunca se utilizaria.

De igual manera existen otros modulos que deberan estar siempre en el texto fuente pero que dependiendo de la configuracion del sistema se escodera que modulos se usaran, por ejemplo, si es un Sistema Operativo mapeado o no mapeado a memoria; si se cuenta con memoria central suficiente o no; si se desean listados de los mapas generados al construirse el sistema o no se desean, y asi sucesivamente existen muchos elementos de decision los cuales tienen varios niveles de importancia pero que son necesarios para un mejor aprovechamiento de los recursos fisicos.

El formato de las directivas de expansion condicional es:

ZIFXX ARGUMENTO

CUERPO

ZENDC

DONDE:

XX Son dos caracteres que representan la condicion que debe ser satisfecha para que el bloque de texto fuente sea incluido.

Las condiciones admisibles estan definidas en la tabla 1.

ARGUMENTO Representa un argumento simbolico o expresion que sera examinada dependiendo de la condicional que fue especificada por XX.

CUERPO Representa el texto fuente que sera incluido o excluido dependiendo de si la condicion fue satisfecha o no.

ZENDC Determina el final del bloque de texto afectado

TABLA 1. Tabla de directivas de expansion condicional lesales.

CONDICION : EXPANDE EL BLOQUE SI

EQ	: La expresion es igual a cero.
NE	: La expresion no es igual a cero.
GT	: La expresion es mayor que cero.
LT	: La expresion es menor que cero.
GE	: La expresion es mayor o igual a cero.
LE	: La expresion es menor o igual a cero.

Ejemplo:

```
100 ZIF      ZCONT + 1
      WRITE(5,100)
      FORMAT(1X,'HOLA TODOS',//)
      ZENDC
```

Esta directiva de expansion condicional hace que el cuerpo sea parte del texto fuente si la expresion (%CONT + 1) es distinta de cero. Esto evidentemente despues de efectuar la evaluacion de la expresion.

Como se podra observar, con las seis directivas de expansion condicional se pueden obtener todas las posibles equivalencias, por ejemplo, supongase que un bloque de texto se desea que forme parte del texto fuente si el valor de un simbolo %TABLA es mayor que tres, es decir:

```
%TABLA > 3
```

Ahora bien, esto se puede escribir de la siguiente forma:

```
%TABLA - 3 > 0
```

lo cual nos lleva a:

```
%IFGT %TABLA - 3
```

```
CUERPO
```

```
%ENDC
```

14. COMBINACIONES DE EXPANSION CONDICIONAL, MACRO LLAMADAS Y MACRO DEFINICIONES.

Las directivas de expansion condicional pueden ser anidadas, por ejemplo, el siguiente bloque sera incluido como texto fuente si %FLAG1 y %FLAG2 son mayores que cero.

```
%IFGT %FLAG1
```

```
%IFGT %FLAG2
```

```
{CUERPO}
```

```
%ENDC
```

```
%ENDC
```

Notese ademas que dentro de algun bloque contenido en una directiva de expansion condicional puede ir una Macro definicion o una Macro llamada.

Ejemplo de una Macro definicion dentro del cuerpo de una directiva de expansion condicional:

```
%IFNE %SIMB1
```

```
-----  
-----  
-----
```

```
%MACRO M1
```

```
-----  
-----
```

```
%ENDM
```

```
-----  
%ENDC
```

Ejemplo de una Macro llamada dentro del cuerpo de una
directiva de expansion condicional:

```
PROG1
-----
%MACRO M2
-----
%ENDM
-----
%IFLE %SIMBOL2
-----
%M2
-----
%ENDC
-----
END.
```

Mas aun, no hay ningun problema para utilizar
directivas de expansion condicional dentro de una
definicion macro, por ejemplo:

```
%MACRO M1
-----
%IFGT %NOM + 3
-----
%ENDC
-----
%ENDM
```

Las directivas de expansion condicional permiten
al usuario utilizar macros recursivos de tal manera que
el proceso no sea infinito.

15. ENTRADA / SALIDA CONTROLADA.

MPPG admite entrada / salida controlada, es decir, permite al usuario dar por la terminal un caracter o cadena de caracteres de tal manera que sea procesado como si fuera parte del texto fuente. Esta posibilidad de dar por la terminal una cadena, permite al usuario que en determinado momento (dinamicamente) pueda dar como texto de entrada una llamada a algun Macro, de tal forma que se puedan incluir algunas partes de texto que contengan Macro definiciones, (Para mayor referencia ver: definiciones de macros dentro de macro definiciones), recordando que cuando existe anidacion en las Macro definiciones, el Macro que es interno no es definido sino hasta que el Macro externo es llamado.

La caracteristica de MPPG de admitir entrada / salida controlada va mas adelante ya que como cadena de entrada puede ir el cuerpo de un Macro. Esta posibilidad permite al usuario cambiar el texto de algun Macro dinamicamente o dar como texto de entrada el cuerpo de un Macro.

En algunos Macro procesadores como es el caso de TRAC, este proceso es interactivo, sin embargo podemos pensar en un proceso que sea interactivo pero que no sea totalmente conversacional, ya que esto tiende a confundir al usuario y a hacer mas lento el proceso entre otras cosas.

El tipo de MPPG es interactivo pero no totalmente conversacional y la argumentacion profunda es la siguiente:

a) Si el proceso es totalmente conversacional y el usuario da varias Macro definiciones o Macro llamadas, en distintos momentos del procesado, es evidente que puede haber confusion con las Macro definiciones dadas por la terminal. Esta posibilidad de error puede costarle al usuario el tener que repetir todo el proceso desde un principio, y si pensamos que el proceso consta del uso de bibliotecas de Macros, cambio de caracteres de señal, etc.; entonces es un costo bastante alto para el usuario.

b) Es evidente que el usuario, por muy rapido que sea al teclear nunca va a poder competir con la velocidad de la computadora, y si debe estarle dando texto desde la terminal en varias ocasiones, resulta que todo esto redundo en que el tiempo de procesado se vera enmarcado por la velocidad del usuario y por la cantidad de texto que se desee dar como entrada.

c) La entrada controlada es en estos momentos poco utilizada, esta afirmacion esta basada en la experiencia obtenida ya que existen pocos sistemas que lo permiten y poca gente en el desarrollo de este tipo de sistemas.

>
># EJEMPLO DE ENTRADA/SALIDA CONTROLADA.
>

>PIP TI:=EJEMES.TXT
ZETI=10+02
C MAIN
ZDEFTTY
C LINEA1
ZM1(X)
C LINEA2
ZEXPTTY
C LINEA3

># SE LLAMA A MPPG.
>

>QA
>PIP *.TMP;*/DE
>RUN MPPG
CAMBIO DE CARACTER DE ADVERTENCIA ?
N
USARA SU PROPIA BIBLIOTECA?
N
DEME EL NOMBRE DEL ARCHIVO FUENTE
EJEMES.TXT
M1(A)
XX A XX
XX A XX
ZENDM

M1(Y)

EL DIRECTORIO DE MACROS ES:
EL MACRO SE LLAMA M1 Y SU AP. AL ARCHIVO ES: 1
TABLA DE SIMBOLOS DEF.
EL SIMBOLO ES:ETI Y SU VALOR ES: 12
EL AF. AL ARCHIVO = 4
>@ <EOF>

># LA SALIDA DE MPPG ES:
>
>

>PIP TI:=SALIDA.TMP
C MAIN
C LINEA1
XX X XX
XX X XX
C LINEA2
XX Y XX
XX Y XX
C LINEA3

16. FUNCIONES PREDEFINIDAS.

MPPG tiene funciones implícitas, es decir, funciones que son parte de MPPG. Esta característica permite mayor velocidad en el procesamiento del texto ya que MPPG manipula el texto directamente. Ejemplos de las funciones predefinidas son las directivas de expansión condicional, las cuales fueron ya descritas en la sección 13.

En esta sección se describirán las funciones predefinidas PUSH y POP.

Debido a la amplia aplicación de MPPG se pensó en darle al usuario la posibilidad de manejar una estructura de datos en tiempo de procesamiento. Y pensando en la estructura más acorde a las aplicaciones de MPPG se construyó una Pila.

Una Pila es una lista lineal que se caracteriza porque el primer elemento en entrar a la lista es el último en salir.

Graficamente la Pila se vería de la siguiente forma:



Como se podrá observar las inserciones y las supresiones se hacen por el tope. En el siguiente capítulo (REALIZACION) se describirá completamente la estructura ya que en esta sección se verá la forma de utilizar las funciones únicamente.

La Pila será manejada por el usuario haciendo llamadas a las funciones predefinidas que son:

PUSH Mete el valor del primer símbolo que haya sido definido por el usuario a la Pila y actualiza el apuntador a dicha Pila.

POP Actualiza el apuntador y saca el valor que está en el tope de la Pila para depositarlo como el valor del segundo símbolo que fue definido por el usuario.

El uso de esta estructura permitira al usuario la anidacion de PROPOSICIONES o unidades sintacticas definidas por el mismo. Hay que hacer notar que el manejo de la pila sera hecho por el usuario en tiempo de procesado.

A continuacion se muestra un ejemplo del uso de la pila, en este ejemplo se realiza la PROPOSICION WHILE en base del uso de las funciones predefinidas. Hay que recordar que en FORTRAN no se tiene dicha PROPOSICION, ademas de que se permite la anidacion de la PROPOSICION.

CAPITULO IV REALIZACION.

1. INTRODUCCION.

El departamento de Matematicas de la Facultad de Ciencias de la U.N.A.M. cuenta actualmente (1982) con el siguiente equipo de computo en sus laboratorios de computacion:

- a) 3 terminales conectadas a la computadora B-6700.
- b) 1 minicomputadora PDP-11/34.
- c) 1 minicomputadora PDP-11/03.
- d) 1 microcomputadora motorola-6800.
- e) 1 microcomputadora INTEL 8080.

La disponibilidad del equipo puede ser sopesada con la siguiente informacion:

a) Existen tres terminales conectadas a la B-6700 y la mayoria de los Profesores de tiempo completo trabajan solamente en dicha computadora, ademas de que no todos los estudiantes tienen acceso a dicho equipo.

b) Las microcomputadoras y la minicomputadora PDP-11/03 tienen sistemas para un usuario unicamente, ademas de contar con FORTRAN como lenguaje de alto nivel.

c) La PDP-11/34 es la unica de todas las computadoras (excluyendo obviamente a la B-6700) que tiene sistema operativo multi-usuario, ademas de un equipo periferico que da facilidad de uso en cualquier momento. La PDP-11/34 cuenta con dos unidades de disco, seis terminales, lectora de tarjetas y una impresora.

Esta informacion dada a grandes rasgos, muestra de una manera superficial el porque se escogio a la minicomputadora PDP-11/34 para hacer el presente trabajo. Podria darse una argumentacion profunda y bien fundamentada sobre esta decision, pero considero que se sale de los objetivos del presente escrito.

La minicomputadora PDP-11/34 tiene los siguientes compiladores:

- a) FORTRAN
- b) PASCAL
- c) 'C'

Se opto por el lenguaje PASCAL ya que debido a las características de MPPG es necesario el manejo de texto de una manera fluida, es decir, con variables acordes al tipo de información que se va a manejar. Esta información es esencialmente caracteres.

FORTTRAN es un lenguaje que no fue construido para el manejo de texto, por lo tanto, su uso para la realización de MPPG tenderia a ser defícil y obscura. Mas aun, recordando que MPPG admite recursion, es evidente que la mejor manera de manejar problemas recursivos es con un lenguaje recursivo.

Dadas las anteriores argumentaciones, podria pensarse en el compilador 'C', ya que este lenguaje cumple con los requisitos anteriormente mencionados. Sin embargo, si pensamos que 'C' es un lenguaje relativamente nuevo, en donde relativamente nuevo quiere decir que pocos centros de computo lo tienen, esto nos lleva a que el uso de este tipo de software se restrinja. Esta restriccion va en contra de los objetivos basicos de MPPG ya que lo que se deseaba era un software de una aplicacion muy amplia, como se mostro en el primer capitulo.

2. DESCRIPCION DEL PROGRAMA.

Teniendo determinado el equipo y el lenguaje a usar en la realizacion de MPPG, debemos pasar a tomar en cuenta algunas consideraciones importantes ya que de estas dependera directamente la estructura de MPPG.

a) Debido a que MPPG trabaja en modo de advertencia hay que pensar en un conjunto de caracteres de señal que no sea muy utilizado. Estos caracteres en principio seran '%' y '^'. Recordando que debiera ser posible el cambio de dichos caracteres.

b) Se debiera construir un Analizador Lexico de tal manera que con cada llamada a dicho modulo nos de un atomo. Este Analizador lexico evidentemente sera la parte central de MPPG ya que todos los demas modulos que necesiten obtener algun simbolo del texto de entrada deberan hacerlo por medio de este Analizador Lexico. Esto tiene la gran ventaja de que los identificadores estan determinados por el Analizador, y si en algun momento se desea que los identificadores sean de otro tipo, sera posible con modificar al Analizador unicamente.

c) Una de las características importantes de MPPG es la anidacion en las definiciones. Este problema sera resuelto con un contador de niveles, es decir, como el texto dentro del Macro debiera ser almacenado tal cual, entonces todo lo que hay que hacer es ir contando el numero de apariciones de la palabra %MACRO y verificar que es el mismo numero de %ENDM.

d) La característica mas importante es obviamente la recursion, ademas de ser la mas compleja de realizar. La recursion trae consigo mas consideraciones a tomar, como son: expansion condicional, uso de metavariabes, expresiones con metavariabes, actualizacion de metavariabes, etc., etc. El uso de metavariabes es esencial para la expansion condicional ya que se efectuan evaluaciones de tal manera que la condicion especificada sea verdadera o

falsa. A las metavariabes se les puede asignar un valor constante o una expresion que contenga metavariabes y constantes.

Debido al uso de metavariabes, es necesario una estructura de datos que permita almacenar los identificadores asi como su valor. Mas aun, es necesario un evaluador de expresiones, o sea una funcion que pueda acceder y modificar metavariabes.

La expansion condicional es la parte medular de la recursion ya que esta sera la que indique una llamada a si mismo o un fin de macro expansion. Este tipo de características de MPPG debera ser tal que permita la mayor flexibilidad con el menor numero de funciones, como se menciono en capitulos anteriores, es suficiente con seis (NE, ER, LE, LT, GE, GT).

El formato de la expansion condicional sera:

```
ZIF CONDICION  EXPRESION
TEXTO
ZENDC
```

De tal manera que al reconocerse la expansion condicional, se evalua la expresion y si la condicion es verdadera, se procede a tomar en cuenta el texto fuente. Y si la condicion es falsa, entonces el texto no es tomado en cuenta para nada.

e) Como ultima consideracion importante hay que recordar que MPPG no debe depender del numero de Macros definidos, ni de la longitud de estos, por lo tanto no es conveniente que el area de almacenamiento temporal este dentro del programa (arreglos), ya que se correria el riesgo de que dicha area se llene produciendo un error fatal y dificil de resolver en MPPG.

La mejor forma de resolver este problema es la creacion de un archivo auxiliar en algun dispositivo de memoria secundaria como disco, cinta magnetica, etc.

Tomando en cuenta todas las anteriores consideraciones, se diseñaron las siguientes estructuras de datos:

1. Una tabla llamada DIRMAC que contenga los nombres de los Macros que vayan siendo definidos por el usuario. Esta tabla tiene la siguiente forma:

NOMBRE	LIGARC
.	.
.	.

MAXLON

Es decir, es un arreglo de registros cuya dimension es MAXLON. Los registros tienen los siguientes campos:

- El nombre del Macro (NOMBRE).
- El apuntador al archivo auxiliar que contiene el cuerpo del Macro asociado a dicho nombre (LIGARC).

2. Una tabla llamada TABSYM que contenga los nombres de las variables que el usuario defina (metavariables).

Esta tabla tiene la siguiente forma:

SYMBOL	VALOR
.	.
.	.

MAXLON

Es decir, un arreglo de registros cuya dimension es MAXLON. Los registros tienen los siguientes campos:

a) El nombre del simbolo (SYMBOL).

b) El valor asociado a dicho simbolo (VALOR).

3. Una tabla llamada REGMA que contendra la informacion necesaria para la anidacion. Esta tabla tiene la siguiente forma:

BUFAAC	RETURN	MAXLON
:	:	
:	:	

Es decir, un arreglo de registros cuya dimension es MAXLON. Los registros tienen los siguientes campos:

a) Un area de almacenamiento temporal donde seran guardados los parametros actuales (RUPAAC). Esta area es a su vez un arreglo de registros de la siguiente forma:

PARFOR	SIM	MAXLON
:	:	
:	:	

Y consta de los siguientes campos:

i) Area donde es almacenado el parametro actual (PARFOR).

ii) Area donde se almacena el tipo de simbolo que es, usando los mismos identificadores que en el modulo SCANNER (analizador lexico).

Todo este campo (BUFAAC) sera el que almacene a todos los parametros actuales que sustituiran a los parametros formales cuando se este expandiendo un Macro.

b) Un apuntador (RETURN) al archivo auxiliar que determinara el lugar al cual hay que retornar para seguir examinando el texto. Recordando que el examen del texto es detenido al encontrar una Macro llamada, y una vez satisfecha esta llamada hay que continuar con la expansion que se estaba realizando. Todo este trabajo es sobre el archivo auxiliar.

4. Otra tabla importante es PARFO, que almacenara los parametros formales mientras se efectua la busqueda de estos en todo el cuerpo del Macro para efectuar la sustitucion de los parametros formales por los parametros de advertencia (senal). PARFO es una tabla de longitud MAXLON y la referencia a alguno de los parametros se hace por medio del indice.

El hacer uso de parametros de senal permite que el usuario pueda utilizar como parametro actual al mismo identificador que uso como parametro formal. Ademas de esta ventaja para el usuario, se podra observar que en la realizacion del programa las cosas se facilitan ya que las comparaciones de los identificadores para encontrar a los parametros formales se hacen al principio (en la definicion) y no al momento de expandir el Macro, lo cual nos complicaria mas la estructura del modulo EXPMAC.

5. Para terminar esta descripcion se daran los nombres de las principales variables con un breve comentario.

STACK - Es la pila que utilizara el usuario con las funciones PUSH y POP. Su longitud es MAXLON.

SP - Apuntador a la pila del usuario.

APRGMA- Apuntador al res. de medio ambiente.

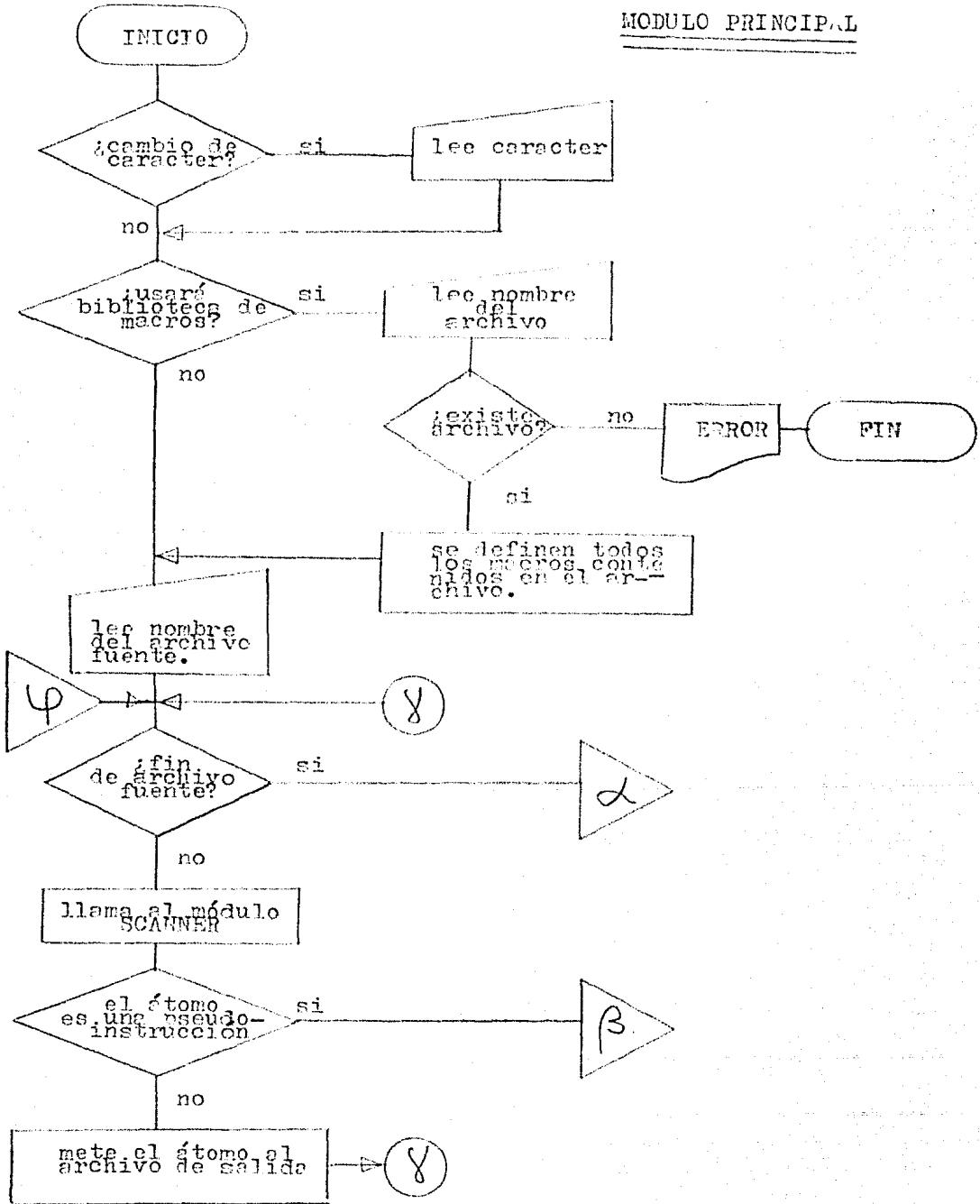
AFDIR - Apuntador al directorio de Macros.

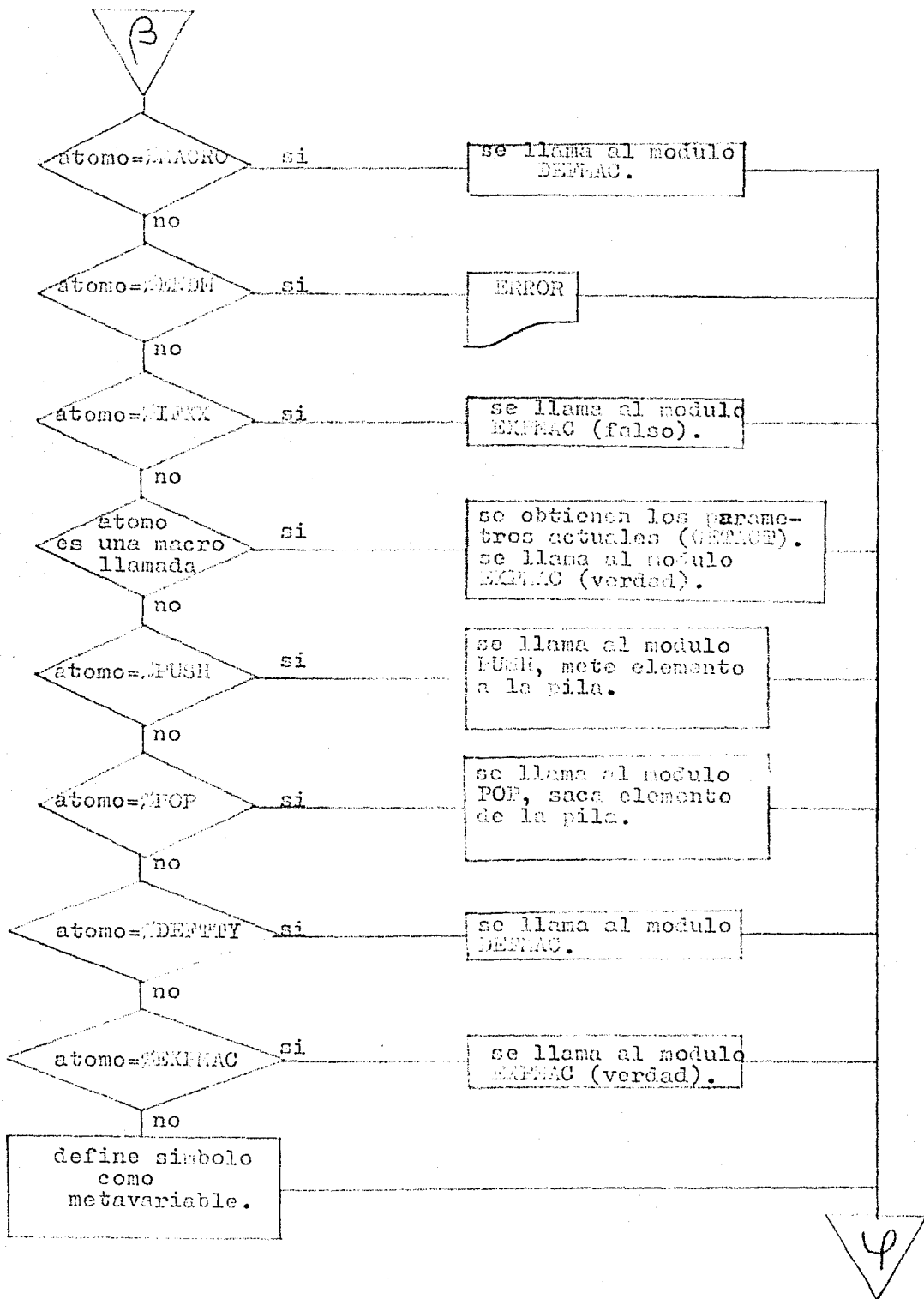
APTASY- Apuntador a la tabla de simbolos.

AFTAFO- Apuntador a la tabla de parametros formales.

- APFILE- Apuntador al archivo auxiliar para saber a partir de donde empieza el cuerpo del Macro. Dicho valor sera colocado en el campo LIGARC de la estructura DIRMAC
- RESUL - Variable global en donde quedara almacenado el valor resultante al realizar alguna evaluacion por el modulo EVALUA.
- SPACES- Numero de espacios que anteceden al atomo.
- APBUAC- Apuntador al area de almacenamiento de los parametros actuales.

MODULO PRINCIPAL

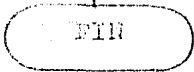






escribe directorio de macros,
es decir, todos los macros
definidos por el usuario.

escribe todos los simbolos
definidos por el usuario.



INICIO

MODULO DEFMAC .1.

inicializa el nivel de anidacion e incrementa el apuntador al directorio de macros.

se llama al modulo SCANNER.

atomo es identificador valido

no

ERROR

si

almacene atomo en el directorio de macros.

obtener los parametros formales para ser almacenados en ERROR.

se llama al modulo SCANNER.

atomo = #MACRO

si

incremente el nivel de anidacion.

no

atomo es parametro formal

si

sustituye el atomo por parametro de advertencia.

no

mete atomo o parametro de advertencia como parte del cuerpo del macro en el area de almacenamiento de macros. (archivo auxiliar).

no

atomo = #ENDM

si

decrementa el nivel de anidacion.

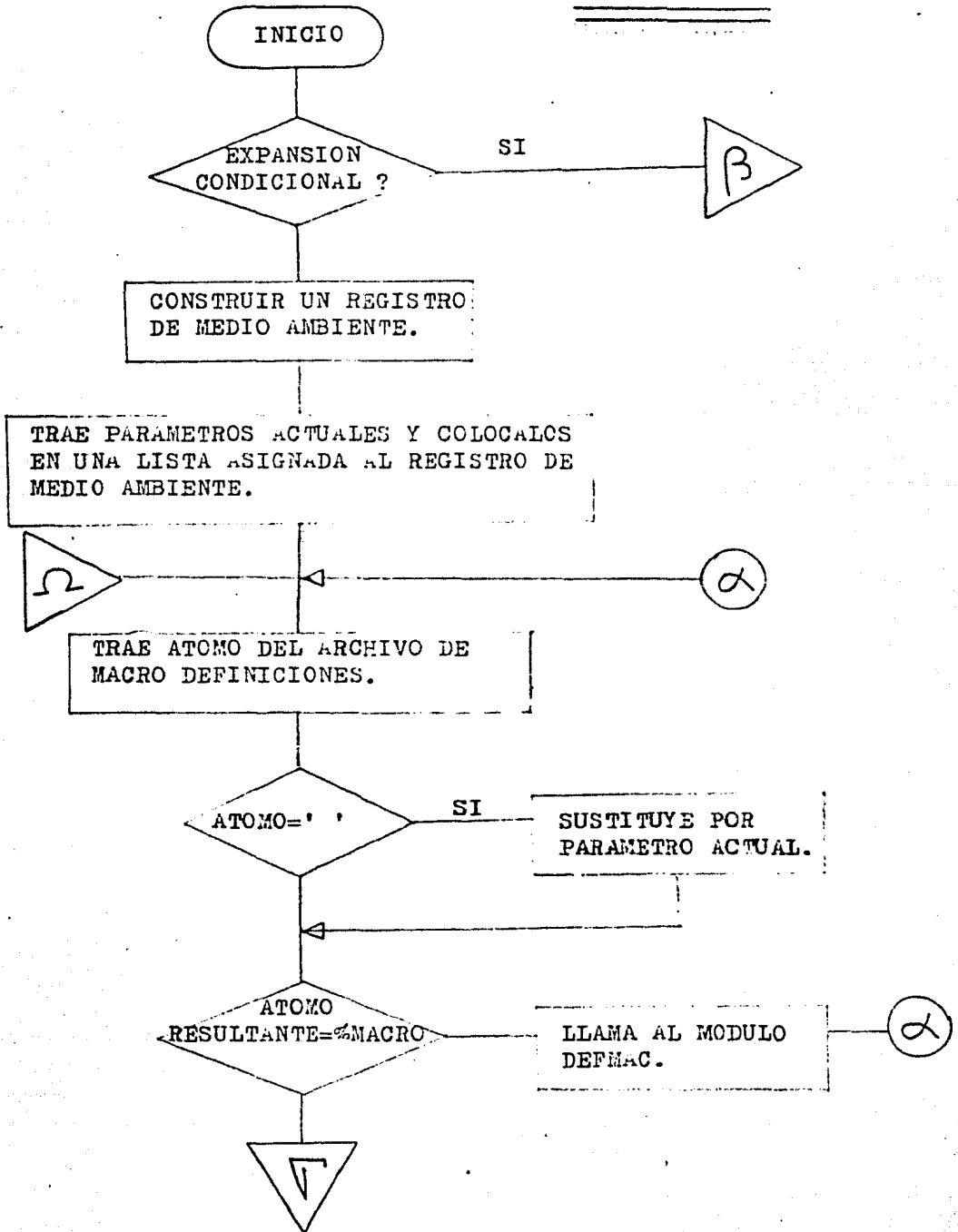
no

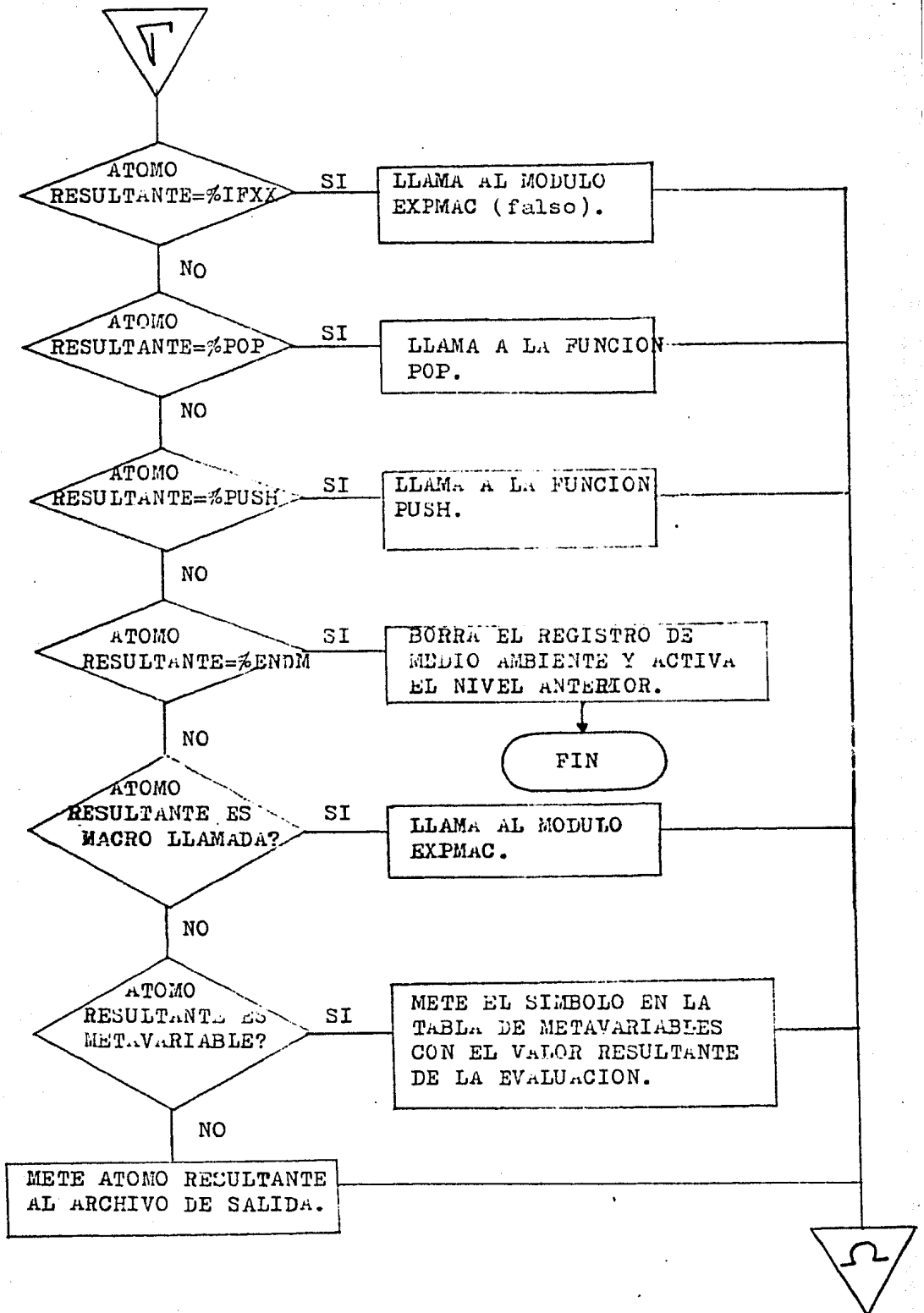
nivel = 1

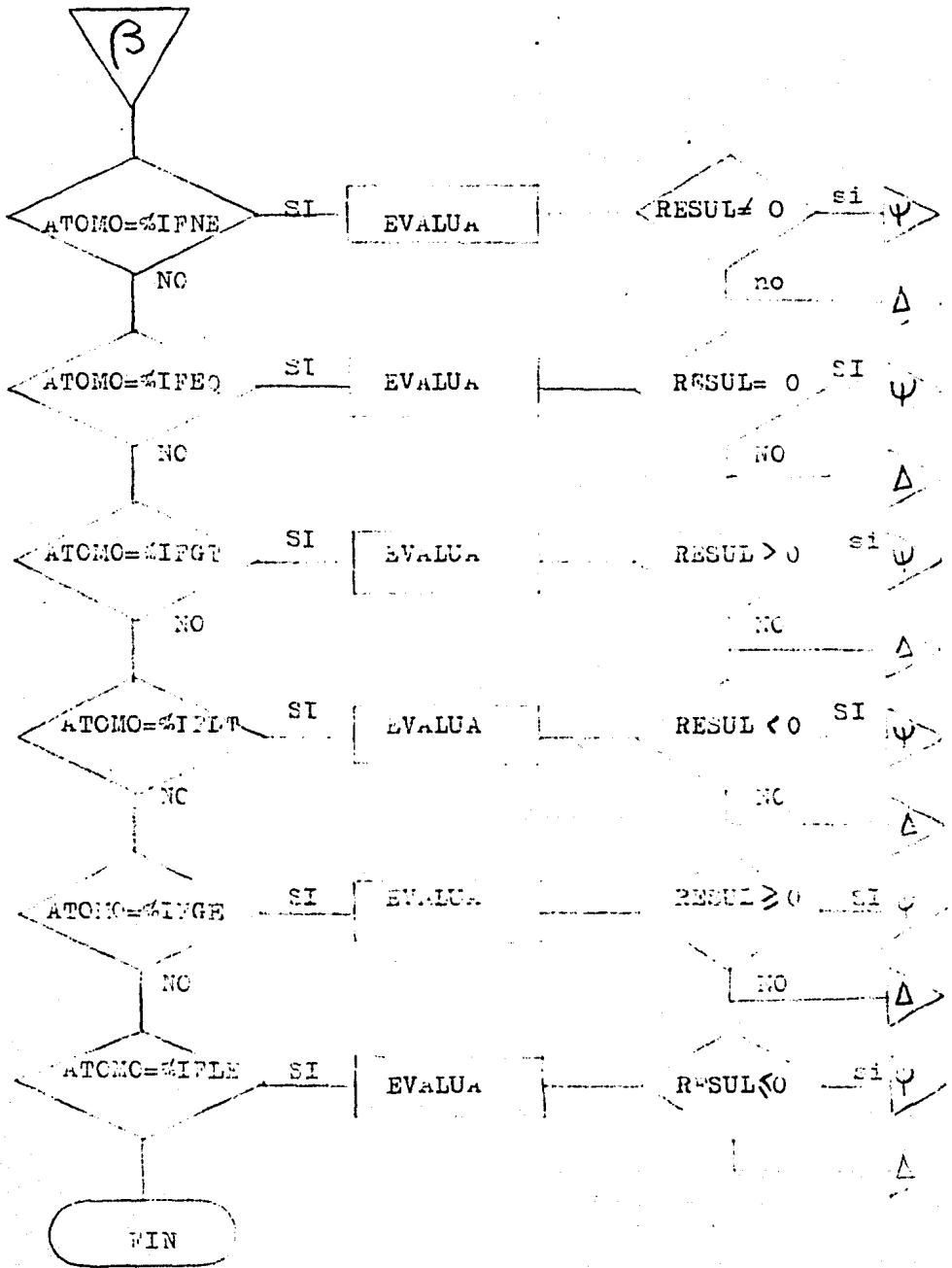
si

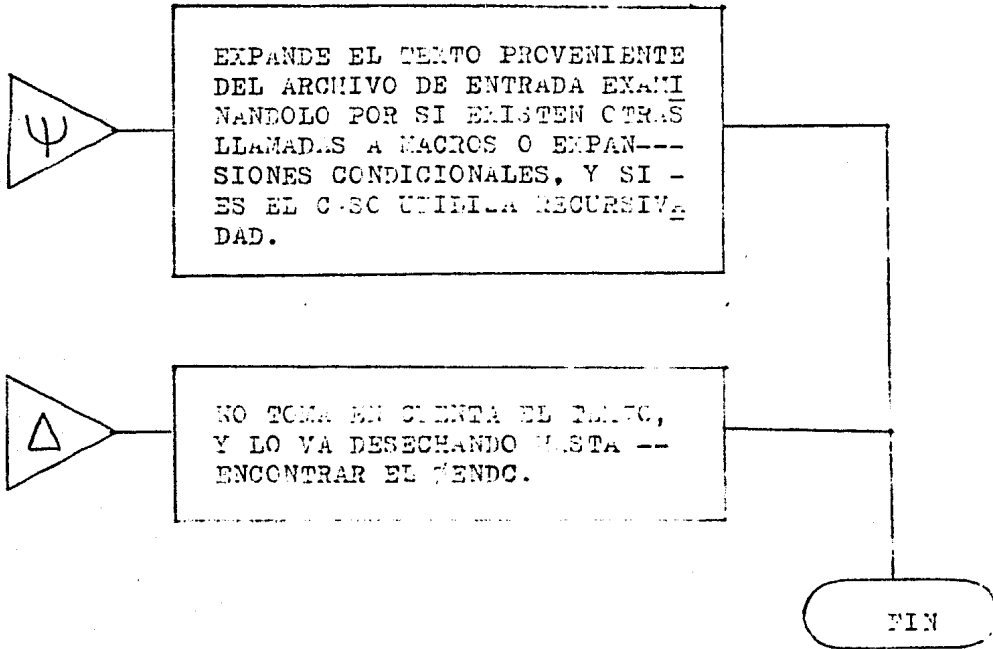
FIN

MODULO EXPMAC









INICIO

MODULO EVALUA.

SE LLAMA AL MODULO
SCANNER.

ATCLO=NUMERO

SI

NO

ATOMO=SIMBOLO

SI

NO

α

OBTIENE DE LA TABLA EL VALOR DEL SIMBOLO, QUE FUE DEFINIDO POR EL USUARIO Y LO COLOCA EN LA VARIABLE NUMERO. SI EL SIMBOLO NO EXISTE, LO DEFINE Y LE ASIGNA EL VALOR CERO.

resul numero

SE LLAMA AL MODULO
SCANNER.

ATOMO

ES: +, -, *, /

NO

FIN

SI

SE LLAMA AL SCANNER.

ATOMO = NUMERO

SI

EJECUTA LA OPERACION Y DEJA EL RESULTADO EN RESUL.

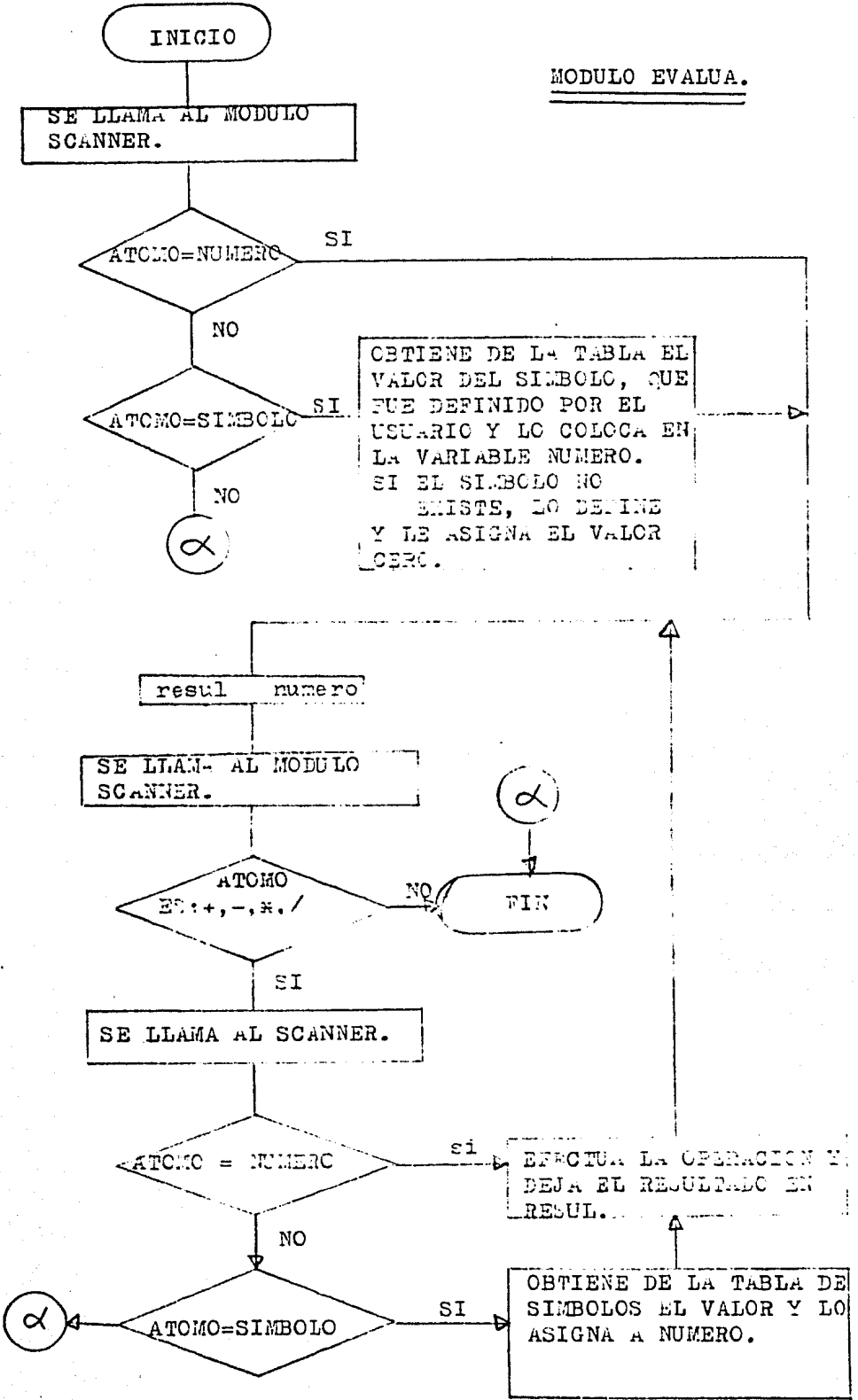
NO

ATOMO=SIMBOLO

SI

OBTIENE DE LA TABLA DE SIMBOLOS EL VALOR Y LO ASIGNA A NUMERO.

α



```
0          (*$E+*)
1          PROGRAM MAIN(TTY);
2          (*
3
4
5
6          PROGRAMA: MACRO PROCESADOR DE PROPOSITO GENERAL
7
8          AUTOR:   GRACIANO CRUZ ALMANZA
9
10         FECHA:   CIUDAD UNIVERSITARIA, A 30 DE ABRIL DE 1982.
11
12         ULT-MODIF:3 DE JULIO DE 1983
13
14
15
16         DESCRIPCION:
17             ESTE PROGRAMA ES UN MACRO PROCESADOR DE PROPOSITO
18             GENERAL, EL CUAL TRABAJA COMO PREPROCESADOR, PERMITE
19             AL USUARIO TENER BIBLIOTECAS MACRO, DE TAL MANERA --
20             QUE SE DE POR LA TERMINAL EL NOMBRE DEL ARCHIVO QUE
21             CONTIENE LAS MACRO DEFINICIONES.
22             ESTE PROCESADOR TRABAJA EN MODO WARNING, DANDO AL --
23             USUARIO LA FACILIDAD PARA CAMBIAR LOS CARACTERES ---
24             SI ASI LO DESEA, MPPG TIENE DEFINIDOS CARACTERES ---
25             WARNING DE DEFAULT ( # , % ).
26             ESTE PROCESADOR MANEJA EL TEXTO EN FORMA DE ATOMOS -
27             Y SUS PRINCIPALES CARACTERISTICAS SON LA DE PERMITIR
28             DEFINIR MACROS DENTRO DE MACROS, PERMITE ANIDACION -
29             DE MACROS, RECURSION, TIENE FUNCIONES PREDEFINIDAS Y
30             PROCESO INTERACTIVO.
31
32
33
34         ENTRADA:
35             A) RESPONDER SI (Y) O NO (N) AL PREGUNTAR MPPG,
36             SI LA RESPUESTA FUE AFIRMATIVA, HAY QUE DAR LOS -
37             NUEVOS CARACTERES WARNING ACORDE A COMO LOS PIDA
38             MPPG.
39             B) RESPONDER SI (Y) O NO (N) AL PREGUNTAR MPPG SOBRE
40             LAS BIBLIOTECAS MACRO.
41             SI LA RESPUESTA FUE AFIRMATIVA, HAY QUE DAR EL ---
42             NOMBRE DEL ARCHIVO EL CUAL CONTIENE LAS MACRO-DE-
43             FINICIONES.
```

45 PIDA.

46
47
48
49

SALIDA:

- 50 A) POR LA TERMINAL IMPRIMIRA LOS NOMBRES DE LOS MA...
51 CROS DEFINIDOS POR EL USUARIO JUNTO CON SU APUN...
52 TADOR AL ARCHIVO DE MACROS, DICHO ARCHIVO SE LLA...
53 MA: AUXILIAR.TMP,
54 B) POR LA TERMINAL IMPRIMIRA TODAS LAS METAVARIABLES
55 CON SUS VALORES FINALES RESPECTIVOS.
56 C) CONSTRUYE UN ARCHIVO LLAMADO SALIDA.TMP, EL CUAL
57 CONTIENE EL TEXTO FUENTE JUNTO CON SUS MACRO YA -
58 EXPANDIDOS. EVIDENTEMENTE EN ESTE ARCHIVO NO HAY
59 MACRO DEFINICIONES YA.
60 D) CONSTRUYE UN ARCHIVO LLAMADO AUXILIAR.TMP, EL CUAL
61 CONTIENE LOS CUERPOS DE LOS MACROS DEFINIDOS POR -
62 EL USUARIO JUNTO CON SUS 'ENDM'.
63
64
65

66 *)

67 LABEL 100;
68 CONST MAXLON = 15;

69 (* *)

70 TYPE ID = PACKED ARRAY(1..MAXLON) OF CHAR;

71 (* *)

72 REGCRO = RECORD
73 PARFOR : ID;
74 SIM : 0..3
75 END;

76 (* *)

77 REGUNO = RECORD
78 BUPAAC : PACKED ARRAY(1..MAXLON) OF REGCRO;
79 RETURN : INTEGER
80 END;

81 (* *)

82 REGDOS = RECORD
83 NOMBRE : ID;
84 LIGARC : INTEGER
85 END;

86 (* *)

87 REGTRE = RECORD
88 SYMBOL : ID;
89 VALOR : INTEGER

```

90          END;
91      (* *)
92          VAR
93              REGMA : PACKED ARRAY[1..MAXLON] OF REGUNO;
94              DIRMAC : PACKED ARRAY[1..MAXLON] OF REGDIOS;
95              TABSYM : PACKED ARRAY[1..MAXLON] OF REGTRE;
96              PARAFO : PACKED ARRAY[1..MAXLON] OF ID;
97              NOM      : ID;
98              STACK   : ARRAY[1..MAXLON] OF INTEGER;
99              SP,
100             AFRGMA ,
101             APIIR ,
102             APTASY ,
103             APPAFO ,
104             APFILE ,
105             CONNOM ,
106             RESUL ,
107             SPACES : INTEGER;
108             APBUAC : ARRAY[1..MAXLON] OF INTEGER;
109             E,F,G,H: FILE OF CHAR;
110             G1     : FILE OF CHAR;
111             CC,
112             CH,CH1 : BYTE;
113             SIMBOL : 0..3;
114             I,J,K,
115             NUMERO : INTEGER;
116             IDENTO,
117             IDENTI : ID;
118             FLAGS,
119             FLAG4,
120             FLAG3,
121             FLAG2,
122             FLAG1,
123             FLAGO,
124             FLAG   : BOOLEAN;
125      (*****
126      PROCEDURE CLOSEF( VAR F : TEXT );
127      EXTERN;
128      (*****
129      PROCEDURE ERROR( W : INTEGER );
130      (* ESTE PROCEDURE ESCRIBIRA EN LA TERMINAL
131      EL ERROR EN QUE EL USUARIO INCURRIO. *)
132      BEGIN
133      WRITELN(TTY, ' ERROR ---> ',W);
134      END;
135      (*****

```

```
135  PROCEDURE PUSH;
136  BEGIN
137  IF (SP>MAXLN) THEN ERROR(18);
138  STACK[SP]:=TABS[21].VALOR;
139  SP:=SP+1;
140  END;
141  (*****
142  PROCEDURE POP;
143  BEGIN
144  IF (SP=1) THEN ERROR(20);
145  SP:=SP-1;
146  TABS[21].VALOR:=STACK[SP];
147  END;
148  (*****
149  PROCEDURE ESC;
150  VAR   AUX : INTEGER;
151  BEGIN
152  AUX:=TABS[21].VALOR;
153  WRITE(H,AUX:5);
154  END;
155  (*****
156  PROCEDURE COPIA( I : INTEGER );
157  (*     ESTE MODULO EFECTUA COPIAS ENTRE ARCHIVOS
158  DE LA SIGUIENTE FORMA:
159  SI I=1 ENT. COPIA AUXILIAR.TMP A SOL.TMP
160  SI I#1 ENT. COPIA SOL.TMP A AUXILIAR.TMP      *)
161  VAR   CAR : CHAR;
162  BEGIN
163  IF ( I = 1 ) THEN
164  BEGIN
165  RESET(G,'AUXILIAR.TMP');
166  IF (IORESULT(G)<0) THEN ERROR(56);
167  REWRITE(G1,'SOL.TMP');
168  IF (IORESULT(G1)<0) THEN ERROR(58);
169  END
170  ELSE
171  BEGIN
172  RESET(G,'SOL.TMP');
173  IF (IORESULT(G)<0) THEN ERROR(58);
174  REWRITE(G1,'AUXILIAR.TMP');
175  IF (IORESULT(G1)<0) THEN ERROR(56);
176  END;
177  WHILE NOT(EOF(G)) DO
178  BEGIN
179  WHILE NOT(EOLN(G)) DO
```

```

180             BEGIN
181             READ(G,CAR);
182             WRITE(G1,CAR);
183             END;
184         READLN(G);
185         WRITELN(G1);
186         END;
187     END;
188     (*****
189     PROCEDURE ESCDIR;
190     (* ESTE MODULO ESCRIBE EL DIRECTORIO DE MACROS,
191     ES DECIR, TODOS LOS MACRO QUE FUERON DEFINI...
192     DOS POR EL USUARIO. *)
193     VAR
194     K,L : INTEGER;
195     BEGIN
196     WRITELN(TTY);
197     WRITELN(TTY);
198     WRITELN(TTY,' EL DIRECTORIO DE MACROS ES:');
199     FOR K:=1 TO APODIR DO
200     BEGIN
201     WRITE(TTY,'EL MACRO SE LLAMA ');
202     FOR L:=1 TO MAXLON DO WRITE(TTY,DIRMACCK].NOMBRECL]);
203     WRITELN(TTY,' Y SU AP. AL ARCHIVO ES:',DIRMACCK].LIGARC);
204     END; (* END DEL PROCEDURE *)
205     (*****
206     PROCEDURE ESCTAB;
207     (* ESTE PROCEDURE ESCRIBE LA TABLA DE SIMBOLOS
208     DEFINIDOS POR EL USUARIO *)
209     VAR
210     K,L : INTEGER;
211     BEGIN
212     WRITELN(TTY);
213     WRITELN(TTY);
214     WRITELN(TTY,' TABLA DE SIMBOLOS DEF. ');
215     FOR K:=1 TO APTASY DO
216     BEGIN
217     WRITE(TTY,' EL SIMBOLO ES:');
218     FOR L:=1 TO MAXLON DO WRITE(TTY,TABSYMCK].SYMBOLCL]);
219     WRITELN(TTY,' Y SU VALOR ES:',TABSYMCK].VALOR);
220     END;
221     END;
222     (*****
223     PROCEDURE SCANNER( VAR Y:TEXT);
224     (* SCANNER:

```



```
225     ESTE MODULO ES UN SCANNER DEL CUAL SE OBTIENE COMO SALIDA
226     UN TOKEN EN LA VARIABLE IDENTI SI ES ALFABETICO, JUNTO
227     CON SU LONGITUD EN LA VARIABLE K. SI EL TOKEN ES NUMERICO
228     ENTONCES EL VALOR RETORNADO ESTARA EN LA VARIABLE NUMERO.
229     EN LA VARIABLE SIMBOL DARA UN NUMERO ENTERO QUE CORRESPON
230     DE A:
231     0     SI ES CARACTER ESPECIAL.
232     1     SI ES UN NUMERO.
233     2     SI ES UN IDENTIFICADOR.
234     3     SI ES UNA PSEUDO-INSTRUCCION. *)
235     (*****)
236     PROCEDURE LEECHR;
237     BEGIN
238     IF FLAG2 THEN CH:=' ' ELSE READ(Y,CH);
239     IF EOLN(Y) THEN
240         BEGIN
241         FLAG1:=TRUE;
242         FLAG3:=TRUE;
243         END;
244     IF EOF(E) THEN FLAG0:=TRUE;
245     IF EOF(F) THEN FLAG2:=TRUE;
246     END;
247     (*****)
248     PROCEDURE CONSIM;
249     BEGIN
250     K:=0;
251     REPEAT
252         IF K < MAXLON THEN
253             BEGIN
254             K:=K+1;
255             IF (K>MAXLON) THEN ERROR(22);
256             IDENTICK]:=CH;
257             END;
258         LEECHR;
259     UNTIL ( (NOT ( CH IN ['A'..'Z','0'..'9'] )) OR (EOLN(Y) ) );
260     IF CH IN ['A'..'Z','0'..'9'] THEN
261         BEGIN
262         K:=K + 1;
263         IF (K>MAXLON) THEN ERROR(22);
264         IDENTICK]:=CH;
265         LEECHR;
266         END;
267     END;
268     (*****)
269     BEGIN (* INICIO DEL PROCEDURE SCANNER, SALTA BLANCOS*)
```

```
270 FOR I:=1 TO MAXLN DO IDENTI[I]:=' ';
271 SPACES:=0;
272 IF ( FLAG3 ) THEN
273     BEGIN
274         SPACES:=SPACES-1;
275         FLAG3:=FALSE;
276     END;
277 WHILE ( CH = ' ' ) AND ( NOT(FLAG2) ) DO
278     BEGIN
279         LEECHR;
280         SPACES:=SPACES+1;
281     END;
282 IF (FLAG5) THEN
283     BEGIN
284         SPACES:=SPACES-1;
285         FLAG5:=FALSE;
286     END;
287 IF CH = CC THEN
288     BEGIN
289         CH1:=CH;
290         LEECHR;
291         IF CH IN ['A'..'Z'] THEN
292             BEGIN
293                 SIMBOL:=3;
294                 CONSIM;
295             END ELSE
296             BEGIN
297                 SIMBOL:=0;
298                 IDENTI[I]:=CH1;
299             END
300         END ELSE
301         IF CH IN ['A'..'Z'] THEN
302             BEGIN
303                 SIMBOL:=2;
304                 CONSIM;
305             END ELSE
306         IF CH IN ['0'..'9'] THEN
307             BEGIN
308                 SIMBOL:=1;
309                 NUMERO:=0;
310                 K:=0;
311                 REPEAT
312                     K:=K+1;
313                     NUMERO:=10*NUMERO+ORD(CH)-ORD('0');
314                     LEECHR;
```

```

315 UNTIL ( (NOT ( CH IN E'O'..'9' ] )) OR (EOLN(Y) ) )
316 (* *)
317 IF CH IN E'O'..'9' ] THEN
318 BEGIN
319     NUMERO:=10*NUMERO+ORD(CH)-ORD('0');
320     CH:=' ';
321     END;
322 IF (NUMERO<0) THEN ERROR(24);
323 END ELSE
324 BEGIN (* CARACTER ESPECIAL *)
325     SIMBOL := 0 ;
326     IDENTIFICI]:=CH;
327     LEECHR;
328     END;
329 END; (* SCANNER *)
330 (*****
331 PROCEDURE BUSSYM( VAR Y,Z : INTEGER );
332 (* ESTE PROCEDURE VERIFICA SI EL IDENTIFICADOR
333 ALMACENADO EN IDENTI ES UN SIMBOLO DEFINIDO
334 POR EL USUARIO.
335 SI EL SIM. YA FUE DEFINIDO, ENTONCES:
336 A) DA EN Y EL VALOR DE DICHA METAVARIABLE.
337 B) DA EN X EL LUGAR EN LA TABLA DE SIMBOLOS
338 SI EL SIMBOLO NO HA SIDO DEFINIDO, ENTONCES:
339 A) DEFINE EL SIMBOLO( LO METE A LA TABLA ).
340 B) ASIGNA EL VALOR CERO A DICHO SIMBOLO.
341 C) DA EN Z EL LUGAR EN LA TABLA DE SIMBOLOS.*)
342 VAR I : INTEGER;
343     FLAG : BOOLEAN;
344 BEGIN
345     FLAG:=FALSE;
346     Y:=0;
347     FOR I:=1 TO APTASY DO
348         BEGIN
349             IF (TABSYM[I].SYMBOL = IDENTI ) THEN
350                 BEGIN
351                     FLAG:=TRUE;
352                     Y:=TABSYM[I].VALOR;
353                     Z:=I;
354                     END;
355             END;
356     IF NOT(FLAG) THEN
357         BEGIN
358             APTASY:=APTASY+1;
359             TABSYM[APTASY].SYMBOL:= IDENTI ;

```

```

360      TABSYM[APTASY],VALOR:=0;
361      Z:=APTASY;
362      END;
363  END;
364  (*****
365  PROCEDURE EVALUA( VAR X: TEXT);
366  (* ESTE PROCEDURE EVALUA UNA EXPRESION DE IZQ.
367  A DERECHA SIN REGLAS DE PRIORIDAD. EN LA --
368  EXPRESION PUEDE HABER METAVARIABLES O CONS-
369  TANTES.
370  LOS OPERADORES PERMITIDOS SON SUMA, RESTA,
371  MULTIPLICACION Y DIVISION. ES EVIDENTE QUE
372  LA ARITMETICA USADA ES ENTERA DEBIDO A LA
373  CARACTERISTICA DE USO DE DICHAS METAVARI-
374  ABLES EN MPPG.
375  COMO ENTRADA SE AL PROCEDURE SE DA EL AR-
376  CHIVO DE DONDE OBTENDRA LA EXPRESION Y DA
377  COMO SALIDA EL RESULTADO DE LA EVALUACION
378  EN LA VARIABLE GLOBAL RESUL.
379  SI EXISTE UN ERROR EN LA EXPRESION, LA --
380  EVALUACION SE DETENDRA Y TOMARA EL VALOR
381  QUE HASTA ESE MOMENTO TENGA RESUL. *)
382  VAR      I : INTEGER;
383          FLAG : BOOLEAN;
384          CARESP : CHAR;
385  BEGIN
386  RESUL:=0;
387  FLAG:=FALSE;
388  SCANNER(X);
389  IF ( (SIMBOL=1) OR (SIMBOL=3) ) THEN
390  BEGIN
391  IF (SIMBOL=3) THEN BUSSYM(NUMERO,I);
392  RESUL:=NUMERO;
393  REPEAT
394          SCANNER(X);
395  IF ((IDENTIC1]#'+')AND(IDENTIC1]#'-')AND
396          (IDENTIC1]#'*')AND(IDENTIC1]#'/'))
397          THEN FLAG:=TRUE;
398  IF NOT(FLAG) THEN
399  BEGIN
400  CARESP:=IDENTIC1];
401  SCANNER(X);
402  IF ((SIMBOL#1)AND(SIMBOL#3)) THEN FLAG:=TRUE
403          ELSE
404  BEGIN

```

```

405         IF (SIMBOL=3) THEN BUSSYM(NUMERO,I);
406         CASE CARESP OF
407             '+' :RESUL:=RESUL+NUMERO;
408             '-' :RESUL:=RESUL-NUMERO;
409             '*' :RESUL:=RESUL*NUMERO;
410             '/' :RESUL:=RESUL DIV NUMERO
411         END; (* END DEL CASE *)
412     END;
413     END;
414     FLAG1:=FALSE;
415 UNTIL FLAG;
416 END;
417 END;
418 (*****
419 PROCEDURE ESMAC( VAR Z ; BOOLEAN );
420 (* ESTE PROCEDURE VE SI IDENTI ES UNA MACRO-LLAMADA,
421    DICHA BUSQUEDA SE EFECTUA EN EL DIRECTORIO DE MA_
422    CROS. *)
423 VAR    I      : INTEGER;
424 BEGIN
425     Z:=FALSE;
426     FOR I:=1 TO APDIR DO
427         BEGIN
428             IF IDENTI = DIRMACCIJ.NOMBRE THEN Z:=TRUE;
429         END;
430     END;
431 (*****
432 PROCEDURE GETPAR( VAR ZZZ:TEXT );
433 (* ESTE PROCEDURE ES EL ENCARGADO DE OBTENER LOS
434    PARAMETROS FORMALES, LOS CUALES SON ALMACENADOS
435    EN EL ARREGLO PARFORCAPPAF0J.
436    LOS PARAMETROS SON ALMACENADOS PARA REALIZAR --
437    POSTERIORMENTE LA SUSTITUCION DE DICHS PARAME_
438    TROS, POR PARAMETROS WARNING.
439    EL PARAMETRO DEL PROCEDURE ES LA VARIABLE ASIG_
440    NADA AL ARCHIVO DE DONDE SE OBTENDRAN LOS PARA_
441    METROS FORMALES. *)
442 VAR    ERROR : BOOLEAN;
443 BEGIN
444     APPAF0:=0;
445     ERROR:=FALSE;
446     SCANNER(ZZZ);
447     IF ( SIMBOL # 0 ) OR ( IDENTICIJ # '(' ) THEN ERROR:=TRUE
448     ELSE
449         REPEAT

```

```

450         BEGIN
451         SCANNER(ZZZ);
452         IF (SIMBOL#0)OR(IDENTIC1]#')') THEN
453         IF (SIMBOL#2) THEN ERROR:=TRUE
454         ELSE
455             BEGIN
456             APPAFO:=APPAFO+1;
457             PARAFOC[APPAFO]:=IDENTI;
458             SCANNER(ZZZ);
459             END;
460         END UNTIL ( (IDENTIC1]#',') OR (SIMBOL#0) );
461         IF (SIMBOL#0) AND (IDENTIC1]#')') THEN ERROR:=TRUE;
462         WHILE ERROR DO
463             BEGIN
464             SCANNER(ZZZ);
465             IF IDENTIC1]=')' THEN ERROR:=FALSE;
466             END;
467         FLAG3:=TRUE;
468         END;
469         (*****
470         PROCEDURE DEFMAC( VAR X,Y:TEXT );
471         VAR      I,NIVEL ; INTEGER;
472         (*****
473         BEGIN
474         NIVEL:=1;
475         A]DIR:=A]DIR + 1 ;
476         SCANNER(X);
477         IF(SIMBOL <> 2) THEN ERROR(10)
478         ELSE
479             BEGIN
480             DIRMACI[A]DIR].NOMBRE:=IDENTI;(*TAL VEZ LA ASIGNACION SEA DIRECTA*)
481             DIRMACI[A]DIR].LIGARC:=APFILE;
482             GETPAR(X);
483             FLAG1:=FALSE;
484             WHILE ( NIVEL > 0 ) DO
485                 BEGIN
486                 SCANNER (X);
487                 FLAG:=FALSE;
488                 IF (IDENTI='MACRO          ') THEN NIVEL:=NIVEL + 1;
489                 FOR I:=1 TO APPAFO DO
490                     BEGIN
491                     IF IDENTI=PARAFOC[I] THEN
492                         BEGIN
493                         NUMERO:=I;
494                         FLAG:=TRUE;

```

```

495                                     END;
496
497             IF ( FLAG ) THEN
498                 BEGIN
499                     FOR I:=1 TO SPACES DO WRITE(Y,' ');
500                     WRITE(Y,'\',NUMERO);
501                     END
502                 ELSE
503                 BEGIN
504                     FOR I:=1 TO SPACES DO WRITE(Y,' ');
505                     CASE SYMBOL OF
506                     0: WRITE(Y,IDENTIC1);
507                     1: WRITE(Y,NUMERO;K);
508                     2: FOR I:=1 TO K DO WRITE(Y,IDENTIC1);
509                     3: BEGIN
510                         WRITE(Y,CC);
511                         FOR I:=1 TO K DO WRITE(Y,IDENTIC1);
512                     END
513                     END; (* CASE *)
514                 END;
515             IF FLAG1 THEN
516                 BEGIN
517                     AFFILE:=AFFILE + 1;
518                     WRITELN(Y);
519                     FLAG1:=FALSE;
520                 END;
521             IF ((IDENTI='ENDM' AND (NIVEL <> 0)) THEN
522                 NIVEL:=NIVEL-1;
523             END;
524         END;
525     END;
526     (*****
527     PROCEDURE GETACT( VAR ZZZ : TEXT );
528     VAR
529         ERROR      : BOOLEAN;
530         P           : INTEGER;
531     BEGIN
532         APBUACCAPRGMA:=0;
533         ERROR:=FALSE;
534         SCANNER(ZZZ);
535         IF ( SYMBOL#0) OR (IDENTIC1#'\') THEN ERROR:=TRUE
536     ELSE
537         REPEAT
538             BEGIN
539                 SCANNER(ZZZ);
540                 IF (SYMBOL#0)OR(IDENTIC1#'\') THEN

```

```
540          BEGIN
541          IF (IDENTIC1]='(') THEN
542              BEGIN
543              P:=1;
544              CH:=' ';
545              WHILE ( CH # '[' ) DO
546                  BEGIN
547                  READ(ZZZ,CH);
548                  IDENTICP]:=CH;
549                  P:=P+1;
550                  END;
551              IDENTICP-1]:= ' ';
552              CH:=' ';
553              SIMBOL:=2;
554              END;
555          APBUACCAPRGMAL:=APBUACCAPRGMAL + 1 ;
556          CASE SIMBOL OF
557              0:BEGIN
558                  REGMACAPRGMAL.BUPAACC APBUACCAPRGMAL ].PARFOR:=IDENTI;
559                  REGMACAPRGMAL.BUPAACC APBUACCAPRGMAL ].SIM:=0;
560                  END;
561              1:BEGIN
562                  WHILE NUMERO > 0 DO
563                      BEGIN
564                      I:=MAXLON;
565                      REPEAT
566                          BEGIN
567                          IDENTICI]:=IDENTICI-1];
568                          I:=I-1;
569                          END UNTIL (I=1);
570                          IDENTIC1]:=CHR((NUMERO MOD 10) + ORD('0'));
571                          NUMERO:=NUMERO DIV 10;
572                          END;
573                      REGMACAPRGMAL.BUPAACC APBUACCAPRGMAL ].PARFOR:=IDENTI;
574                      REGMACAPRGMAL.BUPAACC APBUACCAPRGMAL ].SIM:=2;
575                      END;
576              2:BEGIN
577                  REGMACAPRGMAL.BUPAACC APBUACCAPRGMAL ].PARFOR:=IDENTI;
578                  REGMACAPRGMAL.BUPAACC APBUACCAPRGMAL ].SIM:=2;
579                  END;
580              3:BEGIN
581                  REGMACAPRGMAL.BUPAACC APBUACCAPRGMAL ].PARFOR:=IDENTI;
582                  REGMACAPRGMAL.BUPAACC APBUACCAPRGMAL ].SIM:=3;
583                  END
584          END; (* FIN DEL CASE *)
```



```

585             SCANNER(ZZZ);
586             END;
587             END UNTIL ((IDENTI1J#',')OR(SIMBOL#0));
588 IF ( SIMBOL#0) AND(IDENTI1J#')') THEN ERROR:=TRUE;
589 WHILE ERROR DO
590     BEGIN
591         SCANNER(ZZZ);
592         IF ( IDENTI1J=#')' ) THEN ERROR:=FALSE;
593     END;
594 FLAG3:=TRUE;
595 END;
596 (*****
597 PROCEDURE EXPMAC( VAR XX:TEXT; ZZ:BOOLEAN );
598 (*     ESTE PROCEDURE ES EL ENCARGADO DE EFECTUAR
599     CUALQUIER EXPANSION, YA SEA POR ENCONTRAR
600     UNA MACRO-LLAMADA, COMO POR HABER ENCON--
601     TRADO EXPANSION CONDICIONAL.
602     LA DESCRIPCION DE LOS PARAMETROS ES:
603     ZZ = TRUE => MACRO-LLAMADA.
604     ZZ = FALSE => EXPANSION CONDICIONAL Y USO
605     DE XX COMO ARCHIVO FUENTE DE
606     DONDE SE SACARA EL CUERPO DE
607     LA EXPANSION CONDICIONAL. *)
608 LABEL 10;
609 VAR     FLAGN      : BOOLEAN;
610     BUFAAC   : PACKED ARRAY[1..MAXLON] OF ID;
611     AUX,
612     APBUAC   : INTEGER;
613 (*****
614 PROCEDURE GETMAC;
615 VAR     I,J : INTEGER;
616 BEGIN
617     I:=1;
618     RESET(G,'AUXILIAR.TMP');
619     LOOP
620         EXIT IF (( IDENTI = DIRMACCIJ.NOMBRE ) OR (I>APDIR) );
621         I:=I+1;
622         END; (* FIN DEL LOOP *)
623     IF (I<=APDIR) THEN FOR J:=1 TO DIRMACCIJ.LIGARC DO READLN(G)
624         ELSE ERROR(50);
625     REGMACAPRGM[J],RETURN:=DIRMACCIJ.LIGARC + 1;
626     FLAG1:=FALSE;
627     END;
628 (*****
629 PROCEDURE EXPIFS( VAR XXX:TEXT; YYY:BOOLEAN );

```

```

630 VAR      N : INTEGER;
631 BEGIN
632 IF YYY THEN
633     BEGIN
634     WHILE ( IDENTI # 'ENDC           ') DO
635     BEGIN
636     (* FALTA PREGUNTAR POR LOS MACROS*)
637     IF ( IDENTI='IFNE           ') OR
638     ( IDENTI='IFEQ           ') OR
639     ( IDENTI='IFGT           ') OR
640     ( IDENTI='IFLT           ') OR
641     ( IDENTI='IFGE           ') OR
642     ( IDENTI='IFLE           ') THEN EXPMAC(XXX,FALSE)
643     ELSE
644     IF ((IDENTI='MACRO           ') AND
645     (SIMBOL=3)) THEN
646     BEGIN
647     CLOSEF(G);
648     COPIA(1);
649     DEFMAC(XXX,G1);
650     CLOSEF(G);
651     CLOSEF(G1);
652     COPIA(10);
653     CLOSEF(G);
654     CLOSEF(G1);
655     END
656     ELSE
657     BEGIN
658     FOR I:=1 TO SPACES DO WRITE(H,' ');
659     CASE SIMBOL OF
660     0: WRITE(H,IDENTIC1);
661     1: WRITE(H,NUMERO:K);
662     2: FOR I:=1 TO K DO WRITE(H,IDENTIC1);
663     3: BEGIN
664     REGMACAPRGMAJ.RETURN:=REGMACAPRGMAJ.RETURN+1;
665     EXPMAC(XXX,TRUE);
666     END
667     END;
668     END;
669     IF FLAG1 THEN
670     BEGIN
671     WRITELN(H,'**');
672     FLAG1:=FALSE;
673     REGMACAPRGMAJ.RETURN:=REGMACAPRGMAJ.RETURN+1;
674     END;

```

```

675             SCANNER(XXX);
676             END;
677             END;
678             ELSE
679             BEGIN
680             N:=0;
681             WHILE ( ( IDENTI # 'ENDC
682             (N # 0) ) DO
683             BEGIN
684             FLAG1:=FALSE;
685             IF (( IDENTI='IFNE
686             ( IDENTI='IFER
687             ( IDENTI='IFLT
688             ( IDENTI='IFGE
689             ( IDENTI='IFLE
690             IF ((SIMBOL=3) AND (IDENTI='ENDC
691             SCANNER(XXX);
692             END;
693             END;
694             FLAG1:=FALSE;
695             END;
696             (*****
697             BEGIN
698             IF ZZ THEN
699             BEGIN
700             CLOSEF(G);
701             COPIA(1);
702             CLOSEF(G);
703             FLAGN:=FALSE;
704             AFRGMA:=AFRGMA+1;
705             IF (AFRGMA>MAXLON) THEN ERROR(62);
706             GETMAC;
707             FLAG1:=FALSE;
708             REPEAT
709             BEGIN
710             SCANNER(G);
711             10;
712             IF IDENTIC[1] = '\ ' THEN
713             BEGIN
714             AUX:=SPACES;
715             SCANNER(G);
716             SPACES:=AUX;
717             IDENTI:=REGMAC[AFRGMA-1].BUPAAC[NUMEROJ].PARFOR;
718             K:=MAXLON;
719             WHILE (IDENTICK[1]=' ') DO K:=K-1;

```

```

720             SIMBOL:=REGMACAPRGMA-1].BUFAACCNUMEROJ.SIM;
721             END;
722     IF (SIMBOL=3) THEN
723         BEGIN
724             IF IDENTI = 'MACRO' THEN
725                 BEGIN
726                     DEFMAC(G,G1);
727                     FLAG1:=FALSE;
728                     END
729             ELSE
730                 IF ( IDENTI='IFNE' ) OR
731                    ( IDENTI='IFEQ' ) OR
732                    ( IDENTI='IFGT' ) OR
733                    ( IDENTI='IFLT' ) OR
734                    ( IDENTI='IFGE' ) OR
735                    ( IDENTI='IFLE' ) THEN EXPMAC(G,FALSE)
736             ELSE
737                 IF IDENTI = 'POP' THEN
738                     BEGIN
739                         POP;
740                         FLAG1:=FALSE;
741                         END
742             ELSE
743                 IF IDENTI = 'PUSH' THEN
744                     BEGIN
745                         PUSH;
746                         FLAG1:=FALSE;
747                         END
748             ELSE
749                 IF IDENTI = 'ESC' THEN ESC
750             ELSE
751                 IF IDENTI = 'ENDM' THEN
752                     BEGIN
753                         FLAGN:=TRUE;
754                         FLAG1:=FALSE;
755                         END
756             ELSE
757                 BEGIN
758                     FLAG:=FALSE;
759                     ESMAC(FLAG);
760                     IF FLAG THEN
761                         BEGIN
762                             FLAG1:=FALSE;
763                             IDENTO:=IDENTI;
764                             IDENTI:=IDENTO;

```

```

765             EXPMAC(G,TRUE);
766             END
767             ELSE
768             BEGIN
769             BUSSYM(NUMERO,J);
770             SCANNER(G);
771             IF (IDENTIC1]='')AND(SIMBOL=0) THEN
772             BEGIN
773             EVALUA(G);
774             TABSYM[CJ],VALOR:=RESUL;
775             END;
776             GOTO 10;
777             END;
778             END
779             END
780             ELSE
781             BEGIN
782             FLAG:=FALSE;
783             ESMAC(FLAG);
784             IF FLAG THEN
785             BEGIN
786             FLAG1:=FALSE;
787             IDENTO:=IDENTI;
788             GETACT(G);
789             IDENTI:=IDENTO;
790             EXPMAC(G,TRUE);
791             END
792             ELSE
793             BEGIN
794             FOR I:=1 TO SPACES DO WRITE(H,' ');
795             CASE SIMBOL OF
796             0:WRITE(H,IDENTIC1);
797             1:WRITE(H,NUMERO:K);
798             2:FOR I:=1 TO K DO WRITE(H,IDENTIC1);
799             END;
800             END;
801             END;
802             IF (FLAG1) THEN
803             BEGIN
804             WRITELN(H);
805             FLAG1:=FALSE;
806             REGMAC[APRGM],RETURN:=REGMAC[APRGM].RETURN + 1;
807             END;
808             END UNTIL (FLAGN);
809             CLOSEF(G);

```

```
810 CLOSEF(G1);
811 COPIA(10);
812 CLOSEF(G);
813 CLOSEF(G1);
814 RESET(G,'AUXILIAR.TMP');
815 IF (IORESULT(G)<0) THEN ERROR(64);
816 FOR I:=1 TO REGMACAPRGMA-1].RETURN DO READLN(G);
817 APRGMA:=APRGMA-1;
818 END
819 ELSE
820 BEGIN
821 IF ( IDENTI = 'IFNE          ' ) THEN
822 BEGIN
823 EVALUA(XX);
824 IF ( RESULT # 0 ) THEN EXPIFS(XX,TRUE)
825 ELSE EXPIFS(XX,FALSE);
826 END
827 ELSE
828 IF ( IDENTI = 'IFER          ' ) THEN
829 BEGIN
830 EVALUA(XX);
831 IF ( RESULT = 0 ) THEN EXPIFS(XX,TRUE)
832 ELSE EXPIFS(XX,FALSE);
833 END
834 ELSE
835 IF ( IDENTI = 'IFGT          ' ) THEN
836 BEGIN
837 EVALUA(XX);
838 REGMACAPRGMA].RETURN:=REGMACAPRGMA].RETURN+1;
839 IF ( RESULT > 0 ) THEN EXPIFS(XX,TRUE)
840 ELSE EXPIFS(XX,FALSE);
841 END
842 ELSE
843 IF ( IDENTI = 'IFLT          ' ) THEN
844 BEGIN
845 EVALUA(XX);
846 IF ( RESULT < 0 ) THEN EXPIFS(XX,TRUE)
847 ELSE EXPIFS(XX,FALSE);
848 END
849 ELSE
850 IF ( IDENTI = 'IFGE          ' ) THEN
851 BEGIN
852 EVALUA(XX);
853 IF ( RESULT >= 0 ) THEN EXPIFS(XX,TRUE)
854 ELSE EXPIFS(XX,FALSE);
```

```
855         END
856     ELSE
857     IF ( IDENTI = 'IFLE          ' ) THEN
858         BEGIN
859         EVALUA(XX);
860         IF ( RESUL <= 0 ) THEN EXPIFS(XX,TRUE)
861             ELSE EXPIFS(XX,FALSE);
862         END;
863     END;
864     END;
865     (*****
866     (* SE LEE SI HAY ARCHIVO DE DEF, DE MACROS *)
867     (* SE LEE EL NOMBRE DEL ARCHIVO FUENTE *)
868     (* SE LLENA EL ARCHIVO AUX. CON MACRODEFINICIONES *)
869     (*****
870     BEGIN
871     REWRITE(G,'AUXILIAR.TMP');
872     IF (IORESULT(G)<0) THEN ERROR(50);
873     REWRITE(H,'SALIDA.TMP');
874     IF (IORESULT(H)<0) THEN ERROR(52);
875     SP:=1;
876     APRGMA:=1;
877     APDIR:=0;
878     APFILE:=1;
879     APTASY:=0;
880     CH:=' ';
881     FLAG0:=FALSE;
882     FLAG1:=FALSE;
883     FLAG2:=FALSE;
884     FLAG3:=TRUE;
885     WRITELN(G,' ');
886     CC:='%';
887     WRITELN(TTY,'CAMBIO DE CARACTER DE ADVERTENCIA ?');
888     READ(TTY,CH);
889     WHILE NOT(EOLN(TTY)) DO READ(TTY,CH);
890     IF (CH='Y') THEN
891         BEGIN
892             WRITELN(TTY,'DAME EL CARACTER:');
893             READ(TTY,CC);
894             END;
895     WRITELN(TTY,'USARA SU PROPIA BIBLIOTECA?');
896     READ(TTY,CH);
897     WHILE NOT(EOLN(TTY)) DO READ(TTY,CH);
898     IF (CH='Y') THEN
899         BEGIN
```

```
900      WRITELN(TTY);
901      WRITELN(TTY,'DEME EL NOMBRE DE SU BIBLIOTECA');
902      I:=1;
903      READ(TTY,CH);
904      WHILE NOT(EOLN(TTY)) DO
905          BEGIN
906              READ(TTY,NOMCIJ);
907              I:=I+1;
908          END;
909      RESET(E,NOM);
910      IF (IORESULT(E) < 0 ) THEN ERROR(54);
911      REPEAT
912          BEGIN
913              SCANNER(E);
914              IF (IDENTI='MACRO          ') THEN
915                  BEGIN
916                      CLOSEF(G);
917                      COPIA(1);
918                      DEFMAC(E,G1);
919                      CLOSEF(G);
920                      CLOSEF(G1);
921                      COPIA(10);
922                      CLOSEF(G);
923                      CLOSEF(G1);
924                      END
925                  ELSE
926                      ERROR(10);
927          END UNTIL FLAG0;
928      CLOSEF(E);
929      FLAG0:=FALSE;
930      FLAG1:=FALSE;
931      FLAG2:=FALSE;
932      END;
933      WRITELN(TTY,'DEME EL NOMBRE DEL ARCHIVO FUENTE');
934      FOR I:=1 TO MAXLN DO NOMCIJ:=' ';
935      I:=1;
936      READ(TTY,CH);
937      WHILE NOT(EOLN(TTY)) DO
938          BEGIN
939              READ(TTY,NOMCIJ);
940              I:=I+1;
941          END;
942      RESET(F,NOM);
943      IF (IORESULT(F)<0) THEN ERROR(60);
944      CH:=' ';
```



```
990             (IDENTI='IFGE           ') OR
991             (IDENTI='IFLE           ') THEN EXPMAC(F,FALSE)
992 ELSE
993 IF (IDENTI='EXPTTY           ') THEN
994             BEGIN
995             SCANNER(TTY);
996             IDENTO:=IDENTI;
997             GETACT(TTY);
998             IDENTI:=IDENTO;
999             EXPMAC(TTY,TRUE);
1000            END
1001 ELSE
1002 BEGIN
1003 FLAG:=FALSE;
1004 ESMAC(FLAG);
1005 IF FLAG THEN
1006             BEGIN
1007             FLAG1:=FALSE;
1008             IDENTO:=IDENTI;
1009             GETACT(F);
1010             IDENTI:=IDENTO;
1011             EXPMAC(F,TRUE);
1012            END
1013 ELSE
1014             BEGIN
1015             BUSSYM(NUMERO,J);
1016             SCANNER(F);
1017             IF (IDENTI[1]='')AND(SIMBOL=0) THEN
1018                     BEGIN
1019                             EVALUA(F);
1020                             TABSYM[J].VALOR:=RESUL;
1021                             END;
1022             GOTO 100;
1023             END;
1024 END;
1025 END
1026 ELSE
1027 BEGIN
1028 IF ((FLAG1)AND(SIMBOL=0)) THEN FLAG5:=TRUE;
1029 FOR I:=1 TO SPACES DO WRITE(H,' ');
1030 CASE SIMBOL OF
1031 0: WRITE(H,IDENTI[1]);
1032 1: WRITE(H,NUMERO;K); (*VER SI SE PUEDE*)
1033 2: FOR I:=1 TO K DO WRITE(H,IDENTI[1])
1034 END; (* END DEL CASE *)
```

```
1035                                     END;
1036                                     END;
1037     IF FLAG1 THEN
1038         BEGIN
1039             WRITELN(H);
1040             FLAG1:=FALSE;
1041             END;
1042     IF EOF(F) THEN FLAG2:=TRUE;
1043     END UNTIL (FLAG2);
1044     ESCDIR;
1045     ESCTAB;
1046     WRITELN(TTY,'EL AP. AL ARCHIVO =', APFILE);
1047     END.
```

>

4. DESCRIPCION DE LOS MENSAJES DE ERROR.

Los mensajes de error de MPPG tienen el siguiente formato:

ERROR ---- n

Donde n es un numero entero que representa el tipo de error, acorde a la siguiente lista.

- 10 - Identificador distinto de %MACRO en la biblioteca de Macros. Detectado en el modulo MAIN.
- 12 - Identificador no valido como nombre de Macro.
- 14 - Error en la lista de parametros formales. Error - detectado en el modulo GETPAR.
- 16 - %ENDM encontrado sin haber Macro definicion.
- 18 - Sobrecupo en la pila del usuario, valor perdido.
- 20 - Imposible sacar elemento de la pila del usuario, pila vacia.
- 22 - Identificador demasiado largo, error detectado en el modulo SCANNER.
- 24 - Constante demasiado larga, error detectado en el modulo SCANNER.
- 50 - Falla en apertura del archivo auxiliar, error en el modulo MAIN.
- 52 - Falla en apertura del archivo salida, error en el modulo MAIN.
- 54 - Falla en apertura del archivo que fue dado como biblioteca, error detectado en el modulo MAIN.
- 56 - Falla en apertura del archivo auxiliar, error detectado en el modulo COPIA.

- 58 - Falla en apertura del archivo SOL, error en el modulo COPIA.
- 60 - Falla en apertura del archivo fuente dado por el usuario. Error en el modulo MAIN.
- 62 - Demasiados niveles de anidacion en Macro llamadas.
- 64 - Falla en apertura del archivo auxiliar. Error en el modulo EXPMAC.

>
># LA SALIDA ES:
>
>

```
>PIP TI:=SALIDA.TMP  
C      COMMENTS  
      I=KIL  
2     CONTINUE  
      IF (.NOT.( FLAG2 ) GO TO      3  
      J=II  
4     CONTINUE  
      IF (.NOT.( FLAG ) GO TO      5  
          CHANO=123+CHANO  
          MEMOR=JJ+MEMOR  
      GO TO      4  
5     CONTINUE  
      K=JJ  
      L=MIS  
      GO TO      2  
3     CONTINUE  
      I=KIL  
      END
```

>
>
>
>
># NOTE LA ANIDACION DEL WHILE.
>
>
>
>

```

>
>
>
> EJEMPLO DEL USO DE REPEAT EN FORTRAN.
>
>PIP TI:=REPEAT.TXT
%ETI=0
%MACRO REPEAT( )
%ETI=%ETI+1
%ZAX=%ETI
%ZPUSH
%ZESC  CONTINUE
%ZENDM
%MACRO UNTIL(X)
%ZPOP
        IF (.NOT.( X )) GO TO %ZESC
%ZENDM
%ZAX=1
%ZETI=1
C      COMMENTS
      PROGRAM MAIN
      I=COTA
      %REPEAT()
      J=20+COTA
      I=I+12
      %UNTIL( FLAG )
      K=COTA
      END.
>
> SE LLAMA A MPPG
>
>@A
>PIP *.TMP;*/DE
>RUN MPPG
CAMBIO DE CARACTER DE ADVERTENCIA ?
N
USARA SU PROPIA BIBLIOTECA?
N
DEME EL NOMBRE DEL ARCHIVO FUENTE
REPEAT.TXT
EL DIRECTORIO DE MACROS ES:
EL MACRO SE LLAMA REPEAT          Y SU AP. AL ARCHIVO ES:      1
EL MACRO SE LLAMA UNTIL           Y SU AP. AL ARCHIVO ES:      3
  TABLA DE SIMBOLOS DEF.
  EL SIMBOLO ES:ETI                 Y SU VALOR ES:           2
  EL SIMBOLO ES:AUX                 Y SU VALOR ES:           2
EL AP. AL ARCHIVO =                 9
>@ <EOF>
>
>

```


>
>
>
>
>
>
>
>
>

> LA SALIDA DE MPPG ES:

```
>PIP TI:=SALIDA.TMP
C      COMMENTS
      PROGRAM MAIN
      I=COTA
      2  CONTINUE
      J=20+COTA
      I=I+12
      IF (.NOT.( FLAG )) GO TO    2
      K=COTA
      END
```

>
>
>
>
>

```

>
>
># EJEMPLO FINAL DE MPPG
>#   GRAFICA.
>
>PIP TI:=FOREST.LBR
ZMACRO FOREST( )
ZETI=1
ZAUX=1
ZMACRO WHILE( Y )
ZETI=ZETI+1
ZAUX=ZETI
ZPUSH
ZESC   CONTINUE
ZETI=ZETI+1
ZAUX=ZETI
      IF (.NOT.( Y )) GO TO ZESC

ZPOP
ZPUSH
ZCHANO=ZETI
ZETI=ZAUX
ZPUSH
ZETI=ZCHANO
ZENDM
ZMACRO ENDW( )
ZPOP
      GO TO ZESC

ZPOP
ZESC   CONTINUE
ZENDM
ZENDM
>
>
>
>
># EL PROGRAMA EN FORTRAN ES:
>
>PIP TI:=GRAFICA.FTN
ZFOREST( )
C      PROGRAMA PRUEBA
C      GRAFICACION
C
      LOGICAL*1 VD(60),BLANC,CARAC,EJEX
      DATA BLANC,EJEX,CARAC/' ','+', 'F'/,NULE,NULS/5,5/,PI/3.1416/
      WRITE(NULS,10)
      JJ=01
      ZWHILE( [ JJ .LT. 1000 ] )
      DO 1 II=1,60
1      VD(II)=BLANC
      AUX=JJ-II
      AUX1=AUX/100
      Y1=SIN(AUX1)
      Y2=25*Y1+28
      K=Y2
      VD(K)=CARAC
      VD(27)=EJEX
      WRITE(NULS,11)  VD, AUX1, Y1
      JJ=JJ+15
      ZENDW( )
10     FORMAT(1H1,'EJE VERTICAL',60('+'))
11     FORMAT(1X,60A1,1X,F5.2,1X,F5.2)
      STOP
      END

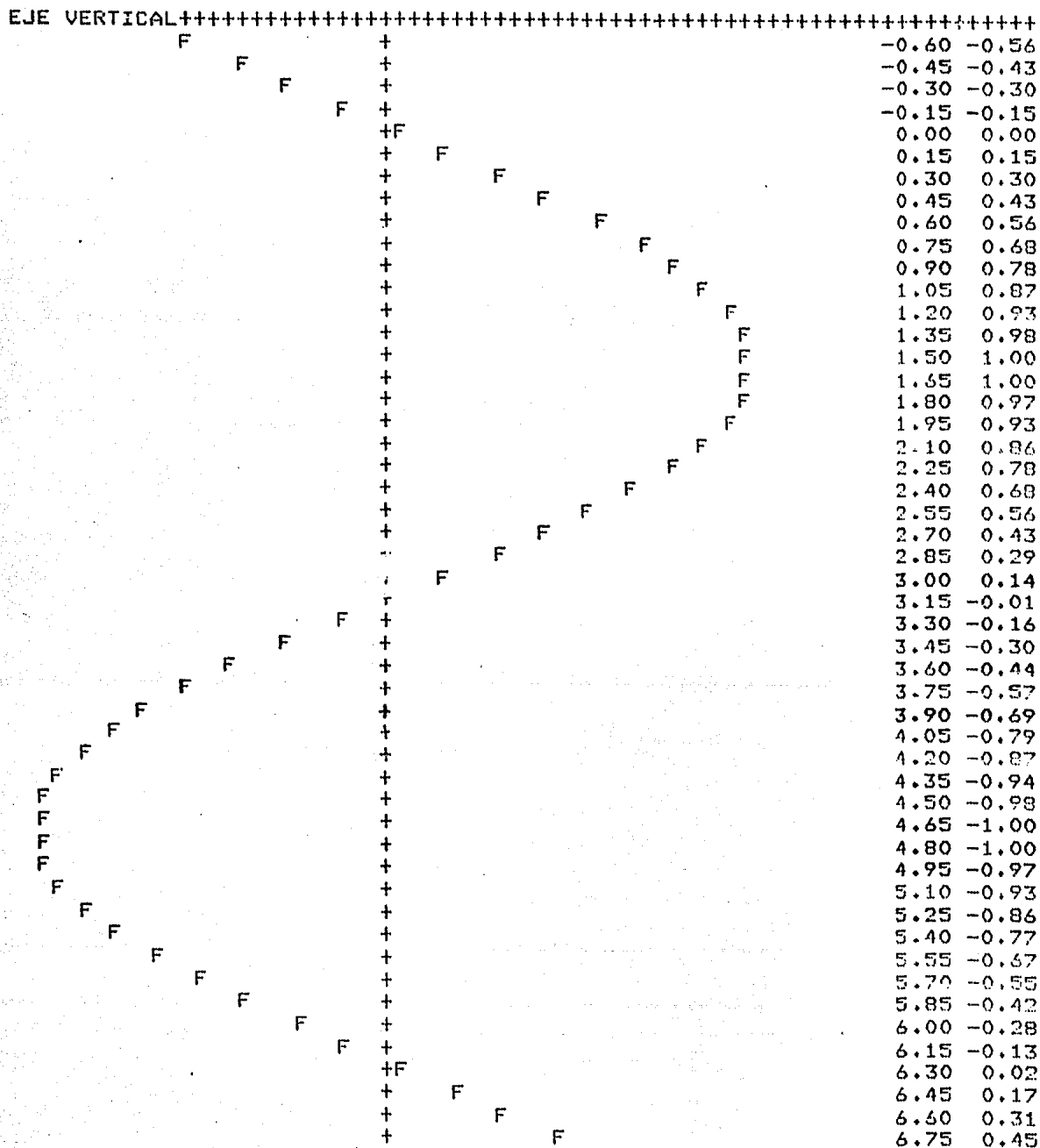
```

```

@A
>PIP *.TMP;*/DE
>RUN MPPG
CAMBIO DE CARACTER DE ADVERTENCIA ?
N
USARA SU PROPIA BIBLIOTECA?
Y
DEME EL NOMBRE DE SU BIBLIOTECA
FOREST.LBR
DEME EL NOMBRE DEL ARCHIVO FUENTE
GRAFICA.FTN
EL DIRECTORIO DE MACROS ES:
EL MACRO SE LLAMA FOREST          Y SU AP. AL ARCHIVO ES:      1
EL MACRO SE LLAMA WHILE          Y SU AP. AL ARCHIVO ES:     25
EL MACRO SE LLAMA ENDW           Y SU AP. AL ARCHIVO ES:     39
TABLA DE SIMBOLOS DEF.
EL SIMBOLO ES:ETI                Y SU VALOR ES:            3
EL SIMBOLO ES:AUX                Y SU VALOR ES:            3
EL SIMBOLO ES:CHANO             Y SU VALOR ES:            3
EL AP. AL ARCHIVO =              44
>@ <EOF>
>
>
> LS SALIDA DE MPPG ES:
>
>PIP TI:=SALIDA.TMP
C      PROGRAMA PRUEBA
C      GRAFICACION
C
LOGICAL*1 VD(60),BLANC,CARAC,EJEX
DATA BLANC,EJEX,CARAC/' ','+', 'F'/',NULE,NULS/5.5/,PI/3.1416/
WRITE(NULS,10)
JJ=1
2 CONTINUE
IF (.NOT.( JJ .LT. 1000 )) GO TO 3
DO 1 II=1,60
1  VD(II)=BLANC
AUX=JJ-II
AUX1=AUX/100
Y1=SIN(AUX1)
Y2=25*Y1+28
K=Y2
VD(K)=CARAC
VD(27)=EJEX
WRITE(NULS,11) VD, AUX1, Y1
JJ=JJ+15
GO TO 2
3 CONTINUE
10 FORMAT(1H1,'EJE VERTICAL',60('+'))
11 FORMAT(1X,60A1,1X,F5.2,1X,F5.2)
STOP
END
>
> ESTE PROGRAMA SE EJECUTARA
>
>FOR GRAF=SALIDA.TMP
.MAIN.
>TKB GRAF=GRAF
>

```

>
>RUN GRAF



En Mexico se desarrolla principalmente software para resolver los problemas especificos que se presentan en este momento. Sin embargo, el desarrollo de programas de servicio es muy esporadico ya que estos programas constituyen un trabajo que necesita mayor tiempo y experiencia.

La gran mayoria del software de servicio que se utiliza en el pais es de procedencia extranjera, comunmente de los Estados Unidos de Norte America.

El presente Macro Procesador de Proposito General representa un esfuerzo en la direccion del desarrollo de software de servicio de gran aplicacion. Este Macro Procesador es de proposito general, es decir, el uso es independiente del lenguaje de programacion utilizado, lo cual permite gran flexibilidad y poderio.

Podemos resumir a MPPG como un preprocesador de texto de proposito general que admite textos con definiciones de Macros y produce textos con los Macros expandidos. MPPG admite ademas bibliotecas de Macros, cambio de caracteres de control, anidacion de Macro-definiciones y Macro-llamadas. Mas aun, en la anidacion de Macro-llamadas es permitida la recursion y para esto es tambien realizada la expansion condicional de texto.

MPPG aumenta su poder al permitir entrada / salida controlada, de tal forma que el usuario pueda dar a MPPG texto, donde texto puede ser desde una constante hasta una Macro-definicion.

El presente trabajo es producto de una investigacion sobre Macro Procesadores ya realizados pero que carecen de algunas características importantes. En MPPG se conjuntaron todas las características positivas de los Macro Procesadores construidos hasta ahora que fueren faciles de entender y manejar.

MPPG como todo software de servicio debiera pasar por un proceso de depuracion, es decir, un proceso en el cual usuarios comunes y corrientes hagan uso de el, de tal manera que salgan a relucir los pequenos detalles que solamente pueden verse con un uso continuo del software.

BIBLIOGRAFIA

- BROWN BROWN, P. J.
THE ML/I MACRO PROCESSOR,
COMMUNICATION ACM
VOL. 10, NO 10, OCTOBER 1967.
- BROWN-2 BROWN, P. J.
ML/I USER'S MANUAL
UNIVERSITY OF KENT AT CANTERBURY
4TH EDITION.
- BROWN-3 BROWN, P. J.
MACRO PROCESSORS
JOHN WILEY SON, 1975.
- FLETCHER-1 FLETCHER, J. G.
A PROGRAM TO SOLVE THE PENTOMINO
PROBLEM BY THE RECURSIVE USE OF
MACROS.
COMMUNICATION ACM
VOL. 8, NO 10.
- GRIES-1 GRIES, DAVID.
COMPILER CONSTRUCTION FOR DIGITAL
COMPUTERS.
- LEVINE-1 LEVINE, GUILLERMO.
FOREST: PROCESADOR PARA EXTENDER FORTRAN.
MEMORIAS DE LA CONFERENCIA SOBRE MICRO-
COMPUTADORAS Y MICROPROCESADORES.
FUNDACION ARTURO R., ABRIL 1980.
- MODERS-1 MODERS, C.
TRAC, A TEXT HANDLING LANGUAGE,
PROCEEDING 20TH ACM NATIONAL CONFERENCE.

NICHOLLS-1 NICHOLLS, J.
PL/I COMPILE TIME EXTENSIBILITY.
SIGPLAN NOTICES.
VOL. 4, NO 8.

STRACHEY-1 STRACHEY, C.
A GENERAL PURPOSE MACROGENERATOR.
COMPUTER JOURNAL.
VOL. 8, NO 3.

ULLMAN-1 ULLMAN, JEFFREY.
FUNDAMENTAL CONCEPTS OF PROGRAMMING
SYSTEMS.
ADDISON WESLEY.

WAITE WAITE, W. M.
A LANGUAGE INDEPENDENT MACRO PROCESSOR.
COMMUNICATION ACM
VOL. 10, NO 7.

WIRTH-1 WIRTH, NIKLAUS.
PASCAL USERS MANUAL AND REPORT.
SPRINGER VERLAG 1974.

WIRTH-2 WIRTH, NIKLAUS.
ALGORITHMS + DATA STRUCTURES =
PROGRAMS.
PRENTICE HALL, 1976.