

Software de base

Notas de clase basadas en el libro
Software de Sistemas, Beck, Addison Wesley

Dr. Francisco Javier Zaragoza Martínez
franz@correo.azc.uam.mx

UAM Azcapotzalco
Departamento de Sistemas

Trimestre 2008 Otoño

Part I

Introducción

Software de aplicación

- Según su objetivo, existen fundamentalmente dos tipos de programas:
- Los programas de **aplicación** tienen como objetivo el de resolver algún problema independientemente de la computadora con que se cuente. En este caso se usa a la computadora como una herramienta.

Ejemplos

- Procesadores de texto.
- Hojas de cálculo.
- Navegadores.
- Lectores de correo, etc.

Software de base

- Existen otros programas que se consideran básicos para el uso de una computadora determinada independientemente de la aplicación que se le quiera dar.
- A estos los llamaremos **software de base**.
- La naturaleza de estos programas implica que su diseño está íntimamente ligado a la estructura de la máquina donde se ejecutan.

Contenido

- Introducción
- Ensambladores
- Cargadores y ligadores
- Macroprocesadores

Contenido

- 1 Software de aplicación y software de base
 - Software de aplicación
 - Software de base
 - Ejemplos de software de base
- 2 Estructura de las máquinas SIC y SIC/XE

Contenido

- 1 Software de aplicación y software de base
 - Software de aplicación
 - Software de base
 - Ejemplos de software de base
- 2 Estructura de las máquinas SIC y SIC/XE

Contenido

- 1 Software de aplicación y software de base
 - Software de aplicación
 - Software de base
 - Ejemplos de software de base
- 2 Estructura de las máquinas SIC y SIC/XE

Ejemplos

- Ensambladores.
- Cargadores.
- Ligadores.
- Macroprocesadores.
- Compiladores.
- Sistemas operativos.

- En este curso estudiaremos los primeros cuatro y después llevarán un curso de compiladores y dos cursos de sistemas operativos.

Contenido

1 Software de aplicación y software de base

2 Estructura de las máquinas SIC y SIC/XE

- Estructura de la máquina SIC
- Estructura de la máquina SIC/XE

Estructura de la máquina SIC

- La memoria consta de **bytes** de 8 bits.
- Tres bytes consecutivos forman una **palabra (word)** de 24 bits.
- Cada byte tiene una **dirección** de 15 bits.
- Esto significa que la memoria tiene 2^{15} bytes.
- Cada palabra tiene como dirección la dirección de su primer byte.

Registros del SIC

- Tiene 5 **registros** de 24 bits, cada uno de ellos con un uso específico:

Registro	Número	Uso
A	0	Acumulador aritmético
X	1	Registro índice
L	2	Registro de enlace
PC	8	Contador de programa
SW	9	Palabra de estado

- Son similares a variables `int` A, X, L, PC, SW.

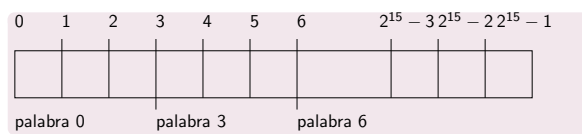
- Los **ensambladores** traducen **instrucciones nemónicas** a **código máquina**.
- La dependencia se debe a que los formatos de instrucciones, modos de direccionamiento, códigos de operación, etc., dependen por completo del procesador de la máquina.
- A pesar de las diferencias, existen también muchas características del diseño de estos programas que no dependen del procesador empleado. En este curso exploraremos ambos lados de la moneda.

Las máquinas SIC y SIC/XE

- El SIC y el SIC/XE son dos máquinas imaginarias que tienen características comunes con la mayoría de las máquinas reales.
- Esto incluye la existencia de más de un modelo de la misma máquina con cierta compatibilidad entre sí.
- Tenga en cuenta que los detalles de cada máquina son distintos y que esto afecta el diseño del software de base correspondiente.

Memoria del SIC

- En este diagrama, cada cuadrado representa un byte de 8 bits y cada tres cuadrados consecutivos representan una palabra de 3 bytes.
- Es similar a un arreglo `char mem[32768]`.



Registros PC, L y SW

- El registro PC contiene la dirección de la instrucción a ejecutar.
- El registro L almacena la dirección de regreso cuando se salta a una subrutina.
- El registro SW contiene información en sus bits (llamados **banderas**).

Tipos de datos del SIC

- Los **enteros** se almacenan como números binarios de 24 bits, usando el **complemento a 2** para los valores negativos.

Ejemplo

Representar los enteros decimales 2007 y -2007 usando 24 bits:

```
00000000 00000111 11010111 = 00 07 D7
11111111 11111000 00101001 = FF F8 29
```

- Los **caracteres** se almacenan en ASCII usando 8 bits.

Modos de direccionamiento del SIC

- El SIC tiene dos modos de direccionamiento.
- El modo queda indicado por la bandera x de la instrucción y determina la **dirección objetivo** con la que operará la instrucción.
- La dirección objetivo T se obtiene así:

Modo	Bandera x	Dirección
Directo	$x = 0$	$T = D$
Indexado	$x = 1$	$T = D + X$

Tipos de instrucción del SIC

- El SIC proporciona un conjunto básico de instrucciones que contiene los siguientes tipos:
 - Carga y almacenamiento.
 - Operaciones aritméticas.
 - Comparación.
 - Salto condicionales.
 - Subrutinas.
 - Entrada y salida.

Estructura de la máquina SIC/XE

- Esta máquina puede direccionar hasta 2^{20} bytes, lo que provoca un cambio en los modos de direccionamiento (SIC: 2^{15} bytes).
- Además, tiene cuatro registros adicionales:

Registro	Número	Uso
B	3	Registro base
S	4	Sin uso especial
T	5	Sin uso especial
F	6	Punto flotante (48 bits)

Instrucciones del SIC

- Todas las instrucciones del SIC tienen el siguiente formato de 24 bits, donde el bit de bandera x indica el modo de direccionamiento **indexado** y la D representa el **campo de dirección**:

8 bits	1 bit	15 bits
Código de operación	x	Dirección D

Ejemplo

La instrucción con nemónico ADD tiene código de operación 18 y aplicada a la dirección 2007 tenemos:

```
00011000 x0000111 11010111 = 18 x7 D7
```

Ejemplo de direccionamiento SIC

- Si $x = 0$ tenemos direccionamiento **directo**. La instrucción 18 07 D7 toma su operando de la dirección $T = D = 07D7$ o 2007 en decimal, es decir, su operando es $\text{mem}[2007]$.
- Si $x = 1$ tenemos direccionamiento **indexado**. La instrucción 18 87 D7 toma su operando de la dirección $T = D + X = 07D7 + X$ o $2007 + X$ en decimal, es decir, su operando es $\text{mem}[2007 + X]$ que claramente depende del valor actual del registro X .

Contenido

- Software de aplicación y software de base
- Estructura de las máquinas SIC y SIC/XE
 - Estructura de la máquina SIC
 - Estructura de la máquina SIC/XE

Tipos de datos del SIC/XE

- Además de los tipos de datos del SIC, el SIC/XE proporciona un tipo de datos de **punto flotante** de 48 bits en el siguiente formato:

1 bit	11 bits	36 bits
signo s	exponente e	fracción f

- La **fracción** f es un número entre 0 y 1; el punto binario está justo antes del primer bit.
- Normalmente el primer bit después del punto binario será 1, pero no es necesario.

Tipo de datos de punto flotante

- El **exponente** e se interpreta como un número positivo entre 0 y 2047.
- El **signo** s puede ser 0 para positivo o 1 para negativo.
- El número de punto flotante representado es:

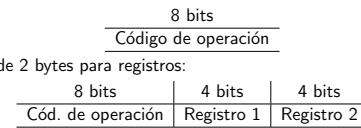
$$x = (-1)^s \cdot f \cdot 2^{e-1024}$$

Ejemplo

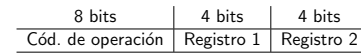
El número representado por 01 23 40 00 00 00 está dado por $s = 0$, $e = 18$ y $f = \frac{1}{8} + \frac{1}{16} + \frac{1}{32}$, o sea $(-1)^0 \cdot 0.21875 \cdot 2^{-1006}$.

Formatos de instrucción 1 y 2

- El SIC/XE proporciona cuatro formatos de instrucciones. Dos de estos formatos no hacen referencia a la memoria.
- Formato de 1 byte para **modo implícito**:



- Formato de 2 bytes para registros:



Formatos de instrucción 3 y 4

- El formato de 3 bytes es compatible con el SIC:

6 bits	1	1	1	1	1	1	12 bits
Cód. de operación	n	i	x	b	p	e	Dir. D

- El formato de 4 bytes es para direcciones de 20 bits:

6 bits	1	1	1	1	1	1	20 bits
Cód. de operación	n	i	x	b	p	e	Dir. D

Observaciones para el SIC/XE

- En el formato de 2 bytes los campos **Registro 1** y **Registro 2** corresponden con los números de registro fuente y destino.
- En los formatos de 3 y 4 bytes los códigos de operación son de 6 bits, obtenidos al eliminar los 2 bits más bajos de los códigos del SIC.
- Los bits n, i, x, b, p, e son banderas que (como antes) seleccionan el modo de direccionamiento de la instrucción.

Banderas de direccionamiento

- El bit n indica direccionamiento **indirecto**.
- El bit i indica direccionamiento **inmediato**.
- El bit x indica direccionamiento **indexado**.
- El bit b indica direccionamiento **relativo a B**.
- El bit p indica direccionamiento **relativo a PC**.
- El bit e indica direccionamiento **extendido**.

Direccionamiento relativo a B

- Si $b = 1$ y $p = 0$ en el formato 3 se tiene el direccionamiento **relativo al registro base**.
- En este modo la dirección objetivo se obtiene como $T = D + B$, donde B es el valor actual del registro B y D es el campo de dirección como entero **sin signo** ($0 \leq D < 2^{12}$).

Ejemplo

La instrucción 1B 47 D7 toma su operando de la dirección $T = D+B = 07D7+B$ o $2007+B$ en decimal, es decir, su operando es $\text{mem}[2007+B]$.

Direccionamiento relativo a PC

- Si $b = 0$ y $p = 1$ en el formato 3 se tiene el direccionamiento **relativo al contador de programa**.
- En este modo la dirección objetivo se obtiene como $T = D + PC$, donde PC es el valor del contador de programa y D es el campo de dirección **con signo** ($-2^{11} \leq D < 2^{11}$).

Ejemplo

La instrucción 1B 27 D7 toma su operando de la dirección $T = D+PC = 07D7+PC$ o $2007+PC$ en decimal, es decir, su operando es $\text{mem}[2007+PC]$.

Observaciones sobre b y p

- Si $b = p = 0$ en el formato 3 se tiene el direccionamiento **directo**, es decir $T = D$.
- En el formato de 4 bytes se debe cumplir siempre que $b = p = 0$.
- Si además $x = 1$ entonces al valor obtenido de T se le suma X , por lo que existen varios direccionamientos **indexados** en los formatos de 3 y 4 bytes.

Direccionamiento inmediato

- Si $i = 1$ y $n = 0$ en los formatos 3 y 4 se tiene el direccionamiento **inmediato**.
- En este modo T se usa como operando, es decir, no se hace referencia a la memoria.

Ejemplo

La instrucción 19 07 D7 toma como operando el valor de $T = D = 07D7$ o 2007 en decimal, es decir, su operando es 2007.

Observaciones sobre i e n

- Los modos de direccionamiento inmediato e indirecto no admiten indexación, es decir, $x = 0$.
- Si $i = n$ entonces T es simplemente la dirección objetivo. En este caso $i = n = 1$ en el SIC/XE, $i = n = 0$ en el SIC.
- Si se hace $i = n = 0$ en el SIC/XE entonces b, p y e se consideran parte del campo de dirección de la instrucción, lo que hace que el formato de 3 bytes sea compatible con el SIC.

Part II

Ensambladores

Ensambladores y traductores

- Un **ensamblador** es un programa que traduce un **código fuente** en lenguaje ensamblador a un **código objeto** en lenguaje máquina de un cierto procesador.
- De forma más general, un **traductor** es un programa que traduce un código fuente escrito en un **lenguaje fuente** a un código objeto escrito en un **lenguaje objeto**.

Direccionamiento indirecto

- Si $i = 0$ y $n = 1$ en los formatos 3 y 4 se tiene el direccionamiento **indirecto**.
- En este modo el dato almacenado en la dirección T se usa como la dirección del operando.

Ejemplo

La instrucción 1A 07 D7 toma su operando de `mem[mem[2007]]`.

Tipos de instrucción del SIC/XE

- El SIC/XE posee todas las instrucciones del SIC, además de otras nuevas de los siguientes tipos:
 - 1 Manejo de los registros nuevos.
 - 2 Operaciones aritméticas de punto flotante.
 - 3 Operaciones entre registros.
 - 4 Generación de interrupciones de software.
- También puede usar canales de entrada y salida mientras se ejecutan otras instrucciones (DMA).

Contenido

- 1 Funciones básicas de un ensamblador
 - Ensamblador simple para el SIC
 - Tablas y lógica del ensamblador
- 2 Características dependientes de la máquina
- 3 Características independientes de la máquina
- 4 Opciones de diseño del ensamblador

Directivas

- Además, un ensamblador suele interpretar algunas **directivas** como las siguientes:
 - 1 `.` indica el inicio de un comentario.
 - 2 `START` indica el nombre y (dir. de inicio).
 - 3 `END` indica fin y (dir. de primera instrucción).
 - 4 `BYTE` genera constantes de bytes.
 - 5 `WORD` genera constantes de un word.
 - 6 `RESB` reserva el número indicado de bytes.
 - 7 `RESW` reserva el número indicado de words.

Ejemplo de código fuente y objeto

```
CDPY START 1000 COPIA EL ARCHIVO DE LA ENTRADA EN LA SALIDA
FIRST STL RETADR GUARDA LA DIRECCION DE RETORNO 141033
CLOOP JSUB R0REC LEE EL REGISTRO DE ENTRADA 482039
LDA LENGTH VERIFICA SI ES FIN DE ARCHIVO (LENGTH = 0) 001036
CMP ZERD 281030
REQ ENDFIL SALE SI SE ENCONTRO EL FIN DE ARCHIVO 301015
JSUB WRREC ESCRIBE EL REGISTRO DE SALIDA 482061
J CLOOP CICLO 3C1003
ENDFIL LDA R0P INSERTA MARCA DE FIN DE ARCHIVO 00102A
STA BUFFER 0C1039
LDA THREE HACE LENGTH = 3 00102D
STA LENGTH 0C1036
...
OUTPUT BYTE X'05' CODIGO DEL DISPOSITIVO DE SALIDA 05
END FIRST ...
BCOPY 0010000107A
T0010001E1410334820390010362810303010154820613C100300102A0C103900102D
T00101E150C10364820610810334C0000454F46000003000000
T0020394E0410300010362810303020302810303020376449039C206E38203F
T0020571C1010364C0000F1001000041030E0207930206450939DC20792C1036
T002073073820644C00000005
ED01000
```

Ensamblador simple para el SIC

- Cada renglón del código fuente puede contar con hasta cuatro campos distintos que están separados por espacios: **etiqueta**, **instrucción**, **operando** y **comentario**.
- La **etiqueta** también se llama **símbolo**.
- La **instrucción** puede ser un nemónico de la máquina o una directiva del ensamblador.
- El **operando** puede ser una constante o una etiqueta.

Funciones necesarias para traducir

- Convertir las instrucciones nemónicas a sus equivalentes en lenguaje máquina.
- Convertir los operandos simbólicos a sus direcciones de máquina equivalentes.
- Construir o **ensamblar** las instrucciones de máquina en el formato adecuado.
- Convertir las constantes en el código fuente a su representación interna de máquina.
- Escribir el código objeto (y posiblemente también el **listado de ensamblado**).

Observaciones

- Todas estas funciones se pueden realizar procesando el código fuente línea por línea, excepto por la segunda.
- Considere por ejemplo la línea:
FIRST STL RETADR
- En el momento que se lee esta línea no se puede procesar, pues se desconoce el valor del operando RETADR.

Más observaciones

- Es por eso que la mayoría de los ensambladores hacen **dos pasos** o lecturas por el código fuente.
- En el primero se asignan valores a todas las etiquetas y en el segundo se realizan la mayoría de las funciones antes descritas.
- Además, el ensamblador debe de procesar las directivas, las cuales no se traducen en instrucciones, pero pueden influir en el código objeto.

Descripción general de funciones del primer paso

Primer paso: Definición de símbolos

- Asignar direcciones a todas las proposiciones del programa.
- Guardar los valores asignados a todas las etiquetas.
- Procesar (entre otras) las directivas que afecten la asignación de direcciones.

Descripción general de funciones del segundo paso

Segundo paso: Ensamblado y generación de código objeto

- Ensamblar las instrucciones (traducir los nemónicos y examinar los modos de direccionamiento).
- Generar los valores de los datos definidos.
- Procesar las directivas faltantes.
- Escribir el programa objeto y el listado de ensamblado.

Código objeto

- El ensamblador debe de escribir el código objeto generado en algún dispositivo.
- En nuestro caso, el formato del código objeto tiene tres tipos de **registros**:
 - Registro de **encabezado**.
 - Registro de **texto**.
 - Registro de **fin**.
- Los detalles de estos registros son irrelevantes pero la información que contienen debe estar en alguna parte.

Registro de encabezado

- Posición 1: una H (header).
- Posiciones 2 a 7: nombre del programa.
- Posiciones 8 a 13: dirección del inicio del programa (hexadecimal).
- Posiciones 14 a 19: longitud en bytes del programa (hexadecimal).

Ejemplo

```
HCOPY 00100000107A
```

Registro de fin

- Posición 1: una E (end).
- Posiciones 2 a 7: dirección de la primera instrucción ejecutable del programa (hexadecimal).

Ejemplo

```
E001000
```

Tablas y lógica del ensamblador

- Un ensamblador simple maneja dos tablas internas:
- La **tabla de códigos de operación** TABOP se usa para examinar los nemónicos y traducirlos a lenguaje máquina.
- La **tabla de símbolos** TABSIM se usa para almacenar valores asignados a **etiquetas**.
- Además se necesita un **contador de localidades** CONTLOC que se utiliza para llevar la cuenta de las direcciones.

La tabla de códigos de operación

- TABOP debe contener los nemónicos y sus códigos de operación equivalentes en lenguaje máquina.
- Además, puede contener información acerca del formato y la longitud de la instrucción.

Registro de texto

- Posición 1: una T (text).
- Posiciones 2 a 7: dirección de inicio del código objeto en este registro (hexadecimal).
- Posiciones 8 a 9: longitud en bytes del código objeto en este registro (hexadecimal).
- Posiciones 10 a 69: código objeto, dos posiciones por byte (hexadecimal).

Ejemplo

```
T00101E150C10364820610810334C0000454F46000003000000
```

Contenido

- 1 Funciones básicas de un ensamblador
 - Ensamblador simple para el SIC
 - Tablas y lógica del ensamblador
- 2 Características dependientes de la máquina
- 3 Características independientes de la máquina
- 4 Opciones de diseño del ensamblador

El contador de localidades CONTLOC

- El valor inicial de CONTLOC se toma del indicado por la directiva START.
- Después de procesar cada línea del código fuente se le suma a CONTLOC la longitud de la instrucción o datos generados.
- Cuando se encuentra una etiqueta en el código fuente, el valor de CONTLOC proporciona su valor.
- No se confunda a CONTLOC con PC.

Uso de TABOP durante el ensamblado

- Durante el primer paso, TABOP se usa para examinar y confirmar los nemónicos en el código fuente (y posiblemente para encontrar la longitud de la instrucción y así poder actualizar CONTLOC adecuadamente).
- Durante el segundo paso, TABOP se usa para traducir los nemónicos a lenguaje máquina (haciendo uso de la información de formato de la instrucción correspondiente).

Organización de TABOP

- TABOP se suele organizar como una **tabla de dispersión** cuya **clave** es el nemónico.
- Esta estructura es adecuada porque proporciona una recuperación rápida de datos con un mínimo de búsqueda.
- Aunque esta tabla es en principio estática, se suele utilizar un método general de dispersión.

Uso de TABSIM durante el ensamblado

- Durante el primer paso se introducen las etiquetas en TABSIM a medida que se encuentran en el programa fuente junto con sus direcciones asignadas.
- Durante el segundo paso se buscan en la tabla los símbolos empleados como operandos para obtener las direcciones necesarias para ensamblar las instrucciones.

Paso de información (1)

- Es posible que ambos pasos de ensamblado lean el programa fuente como entrada.
- Sin embargo, cierta información puede o debe comunicarse entre los dos pasos (por ejemplo: los valores de CONTLOC o las banderas de error).
- Para esto el primer paso puede escribir un archivo temporal que contiene tanto el código fuente como esta información adicional.

Variables del ensamblador

- En los siguientes listados las variables
 - ETIQUETA,
 - CODOP y
 - OPERANDOtoman respectivamente los valores del campo de
 - etiqueta,
 - instrucción y
 - operandode la línea que se acaba de leer.

La tabla de símbolos TABSIM

- La tabla de símbolos TABSIM incluye el nombre y el valor de cada etiqueta del código fuente.
- También contiene banderas que indican condiciones de error (por ejemplo: etiqueta definida en dos lugares).
- Esta tabla puede contener información adicional.

Organización de TABSIM

- TABSIM también suele estar organizada como una tabla de dispersión y, en principio, podría ser la misma que TABOP.
- En este caso, una buena **función de dispersión** sería considerar a la etiqueta como si estuviera representando a un número entero que se calcularía módulo P , un **número primo** igual a la longitud de la tabla.

Paso de información (2)

- Este archivo temporal (llamado **archivo intermedio**) también puede contener los resultados de las búsquedas de símbolos, banderas de direccionamiento, apuntadores a TABOP y TABSIM, etc.
- De esta forma se puede evitar realizar estas operaciones de nuevo en el segundo paso de ensamblado.

Algoritmo del ensamblador I

Primer paso, algoritmo general

- 1 Lee la primera línea de la entrada.
- 2 Si CODOP = START haz:
 - 1 Guarda OPERANDO como dirección inicial.
 - 2 Asigna a CONTLOC la dirección inicial.
 - 3 Lee la siguiente línea de la entrada.
- 3 Si no, asigna a CONTLOC el valor 0.
- 4 Mientras CODOP \neq END haz:
 - 1 Si no es un comentario, **procesa la línea**.
 - 2 Lee la siguiente línea de la entrada.
- 5 Guarda (CONTLOC - dirección inicial) como longitud del programa.

Algoritmo del ensamblador II

Primer paso, proceso de línea

- Si hay un símbolo en el campo ETIQUETA haz:
 - Busca ETIQUETA en TABSIM.
 - Si se encuentra, señala un error (símbolo duplicado).
 - Si no, inserta (ETIQUETA, CONTLOC) en TABSIM.
- Busca CODOP en TABOP.
- Si se encuentra, suma 3 a CONTLOC.
- Si no, si CODOP = WORD, suma 3 a CONTLOC.
- Si no, si CODOP = RESW, suma 3*OPERANDO a CONTLOC.
- Si no, si CODOP = RESEB, suma OPERANDO a CONTLOC.
- Si no, si CODOP = BYTE haz:
 - Encuentra la longitud de la constante en bytes.
 - Suma la longitud a CONTLOC.
- Si no, señala un error (código de operación inválido).

Francisco Zaragoza (UAM Azcapotzalco) Ensambladores Trimestre 080 65 / 245

Algoritmo del ensamblador III

Segundo paso, algoritmo general

- Lee la primera línea de la entrada.
- Si CODOP = START, lee la siguiente línea de la entrada.
- Escribe el registro de encabezamiento en el programa objeto.
- Asigna valor inicial al primer registro de texto.
- Mientras CODOP ≠ END haz:
 - Si no es un comentario, **ensambla la línea**.
 - Lee la siguiente línea de la entrada.
- Escribe el último registro de texto en el programa objeto.
- Escribe el registro de fin en el programa objeto.

Francisco Zaragoza (UAM Azcapotzalco) Ensambladores Trimestre 080 66 / 245

Algoritmo del ensamblador IV

Segundo paso, ensamblado de línea

- Busca CODOP en TABOP.
- Si se encuentra haz:
 - Si hay un símbolo en el campo OPERANDO haz:
 - Busca OPERANDO en TABSIM.
 - Si se encuentra, guarda el valor del símbolo como dirección del operando.
 - Si no, señala un error (símbolo indefinido).
 - Si no, almacena 0 como dirección del operando.
 - Ensambla la instrucción del código objeto.
- Si no, si CODOP = BYTE o WORD convierte la constante en código objeto.
- Si el código objeto no cabe en el registro de texto actual haz:
 - Escribe el registro de texto en el programa objeto.
 - Asigna valor inicial a un nuevo registro de texto.
- Añade el código objeto al registro de texto.

Francisco Zaragoza (UAM Azcapotzalco) Ensambladores Trimestre 080 67 / 245

Contenido

- Funciones básicas de un ensamblador
- Características dependientes de la máquina
 - Formatos de instrucción y modos de direccionamiento del SIC/XE
 - Relocalización de programas
- Características independientes de la máquina
- Opciones de diseño del ensamblador

Francisco Zaragoza (UAM Azcapotzalco) Ensambladores Trimestre 080 68 / 245

Direccionamiento del SIC/XE

- En esta sección se analiza un ensamblador para el SIC/XE y los efectos que tienen en el análisis las características extendidas del mismo.
- En particular indicaremos como se representan los diversos modos de direccionamiento en el código fuente.

Francisco Zaragoza (UAM Azcapotzalco) Ensambladores Trimestre 080 69 / 245

Ejemplo de código fuente y objeto

```
COPY START 1000 COPIA EL ARCHIVO DE LA ENTRADA EN LA SALIDA
FIRST STL RETADR GUARDA LA DIRECCION DE RETORNO 17202D
LDB #LENGTH DEFINE EL REGISTRO DE BASE 69202D
BASE LENGTH
CLOOP #SUB RONGC LEE EL REGISTRO DE ENTRADA 4B101036
LDA LENGTH VERIFICA SI ES FIN DE ARCHIVO (LENGTH = 0) 032026
CDMP #0 290000
...
J RETADR VUELVE A QUIEN LLAMO 3E2003
EDF BYTE 'EDF' 454F46
...
OUTPUT BYTE X'05' CODIGO DEL DISPOSITIVO DE SALIDA ...
END FIRST 06

HCOPY 00000001077
T00000001D17202D69292D4B1010360320262900003320074B10105D3F2FEC032010
T00001D130F20160100030F200D4B10105D3E2003454F46
T0010361DB410B400B44075101000E32019332FFADE2013A0043S200857C003B850
T00105D1D3E2FEA134000AF0000F1B410774000E32011352FFA3C003DF2008B850
T001070073B2FEF4F000005
M00000705
M00001405
M00002705
E0000000
```

Francisco Zaragoza (UAM Azcapotzalco) Ensambladores Trimestre 080 70 / 245

Direccionamiento inmediato

- Indicado en el código fuente por #.
- No se hace referencia a la memoria.
- Basta transformar el operando a su representación interna.
- Formato 3: (op[6]) (01) (0bpe) (desp[12]).

Ejemplo

La instrucción LDA #3 se ensambla a 01 00 03 ya que
(000000) (01) (0000) (000000000011).

Francisco Zaragoza (UAM Azcapotzalco) Ensambladores Trimestre 080 71 / 245

Direccionamiento por registros

- Formato 2: (op[8]) (r1[4]) (r2[4]).
- Se pueden colocar los nombres de los registros en la tabla de símbolos.

Ejemplo

La instrucción COMPR A,S se ensambla a A0 04 ya que
(10100000) (0000) (0100).

Francisco Zaragoza (UAM Azcapotzalco) Ensambladores Trimestre 080 72 / 245

Direccionamiento relativo

- Dos modos:
 - Relativo al contador de programa (PC).
 - Relativo al registro base (B).
- Calcular el desplazamiento correcto.
- Se debe verificar que el desplazamiento calculado se encuentra en el rango adecuado (0 a 4095 para B y -2048 a 2047 para PC).

Direccionamiento relativo al PC (1)

- Durante la ejecución de una instrucción del SIC el contador de programa avanza **justo después** de obtener la instrucción y **justo antes** de ejecutarla, por lo que el registro PC ya contiene la dirección de la siguiente instrucción.
- Formato 3: (op[6]) (11) (x010) (desp[12]).

Direccionamiento relativo al PC (2)

Ejemplo

Si FIRST vale 0x000 y RETADR vale 0x030 entonces la instrucción

```
FIRST STL RETADR
```

se ensambla a 17 20 2D ya que

```
(000101) (11) (0010) (000000101101)
```

y el desplazamiento es

```
RETADR - (FIRST+3) = 0x02D.
```

Direccionamiento relativo al PC (3)

Ejemplo

Si CLOOP vale 0x006 entonces

```
0x017 J CLOOP
```

se ensambla a 3F 2F EC ya que

```
(001111) (11) (0010) (111111101100)
```

y el desplazamiento es

```
CLOOP - (0x017+3) = -0x14 = 0xFEC.
```

Direccionamiento relativo a B (1)

- Ahora la resta se hace con respecto a B.
- El ensamblador debe saber el valor de B.
- Esto se hace con la directiva BASE.
- La directiva NOBASE indica que B no se usa como registro base.
- El programador es responsable del uso de B.
- Formato 3: (op[6]) (11) (x100) (desp[12]).

Direccionamiento relativo a B (2)

Ejemplo

Si BUFFER vale 0x036 y LENGTH vale 0x033 entonces la segunda instrucción en

```
BASE LENGTH  
STCH BUFFER, X
```

se ensambla a 57 C0 03 ya que

```
(010101) (11) (1100) (000000000011)
```

y el desplazamiento es

```
BUFFER - LENGTH = 0x003.
```

Direccionamiento relativo a B (3)

Ejemplo

En el mismo caso, la instrucción

```
STX LENGTH
```

se ensambla a 13 40 00 ya que

```
(000100) (11) (0100) (000000000000)
```

y el desplazamiento es

```
LENGTH - LENGTH = 0x000.
```

Otros modos de direccionamiento

- Instrucciones con formato extendido (+): no hay problema, no se requiere un cálculo especial para obtener el campo de dirección.
- Direccionamiento indirecto (@): nada nuevo, el desplazamiento se calcula de la forma anterior para producir la dirección deseada.

- 3 Funciones básicas de un ensamblador
- 4 **Características dependientes de la máquina**
 - Formatos de instrucción y modos de direccionamiento del SIC/XE
 - **Relocalización de programas**
- 5 Características independientes de la máquina
- 6 Opciones de diseño del ensamblador

Necesidad de relocalización

- Se debe tener la posibilidad de cargar cualquier programa en cualquier espacio de memoria disponible.
- Se debe poder ensamblar un programa sin saber en qué dirección se va a cargar.
- La dirección de carga solamente se sabrá en el momento que inicia el proceso de carga.

Consideraciones de relocalización

- Para poder cargar y ejecutar un programa en una dirección distinta a la de ensamblado se necesitará cambiar a veces el campo de dirección de una instrucción.
- Otras veces no será necesario cambiar nada.
- El ensamblador no conoce la dirección de carga y no puede hacer estos cambios, pero puede escribir la información necesaria en el código objeto para que el cargador los haga.

Direccionamiento directo y relocalización

- Cuando el ensamblador genere el código objeto correspondiente a una instrucción con direccionamiento directo deberá usar una dirección objetivo con respecto al inicio del programa (normalmente igual a 0x0000).
- Además, el ensamblador deberá producir una instrucción para el cargador que le indique sumar la dirección **real** de inicio del programa al campo de dirección de estas instrucciones.

- Si un procesador tiene más memoria entonces es posible tener en ella varios programas simultáneamente.
- Si supieramos de antemano cuáles programas van a estar en la memoria entonces podríamos ensamblarlos con direcciones de inicio adecuadas.
- Sin embargo, casi nunca sabemos.

Ejemplo de mala relocalización

- Si THREE vale 0x102D entonces


```
0x101B LDA THREE
```

 se ensambla con direccionamiento directo a


```
0x101B 00 10 2D
```
- Si en lugar de cargar desde 0x1000 se carga desde 0x2000 entonces queda


```
0x201B 00 10 2D
```

 y tomará un operando equivocado de una dirección que no pertenece al programa.

Ejemplos de relocalización

A partir de 0x0000

```
0x0000 ...
0x0006 4B 10 10 36 (+JSUB RDREC)
0x1036 B4 10 (RDREC)
```

A partir de 0x5000

```
0x5000 ...
0x5006 4B 10 60 36 (+JSUB RDREC)
0x6036 B4 10 (RDREC)
```

A partir de 0x7420

```
0x7420 ...
0x7426 4B 10 84 56 (+JSUB RDREC)
0x8456 B4 10 (RDREC)
```

Registros de modificación (1)

- El código objeto podrá contener **registros de modificación** que constan de tres campos:
 - Posición 1: una M (modify).
 - Posiciones 2 a 7: dirección de inicio del campo de dirección a modificar con respecto al inicio del programa (hexadecimal).
 - Posiciones 8 y 9: longitud del campo de dirección (hexadecimal, en medios bytes).

Ejemplo

M0000705

Registros de modificación (2)

- La dirección de inicio es la del primer byte que contenga al menos una parte del campo de dirección (que podrían ser los bits más altos o los más bajos dependiendo del procesador con el que se esté trabajando).
- La longitud del campo de dirección podría darse en cualquier unidad que tuviera sentido (bits, bytes o palabras).

Direccionamiento y relocalización

- Observe que sólo se necesitan modificar las instrucciones con direccionamiento directo.
- En los direccionamientos por registro e inmediato no hay campo de dirección.
- En el direccionamiento relativo los desplazamientos no cambian.
- Por eso, cuando hay opción, se prefiere ensamblar con direccionamiento relativo en lugar de con direccionamiento directo.

Características independientes de la máquina

- Hasta ahora hemos estudiado características del ensamblador que dependen fuertemente del procesador empleado.
- Ahora estudiaremos aquellas que sólo dependen de la conveniencia para el programador y el ambiente de software.
 - Literales, símbolos y expresiones.
 - Bloques de programa.
 - Secciones de control y ligado.

Operandos literales e inmediatos

Diferencia

Una diferencia entre el uso de un operando literal y el uso de un operando inmediato es que en el segundo el valor constante se ensambla como parte de la instrucción, mientras que con el primero el ensamblador genera el valor especificado como una constante en alguna parte de la memoria y es la **dirección** de esta constante la que se usa para ensamblar la instrucción: es como si se hubiera usado una etiqueta y el direccionamiento directo o relativo.

Registros de modificación (3)

- La instrucción +JSUB RDREC se ensambla a 4B 10 10 36 y genera el siguiente código objeto:

```
HCOPY 00000001077
T0000001D17202D69292D4B101036032026...
...
M00000705
...
E000000
```

Contenido

- Funciones básicas de un ensamblador
- Características dependientes de la máquina
- **Características independientes de la máquina**
 - Literales
 - Definición de símbolos
 - Expresiones
 - Bloques de programa
 - Secciones de control y ligado
- Opciones de diseño del ensamblador

Operandos literales

- A veces se quiere utilizar un valor constante como operando sin definir una etiqueta.
- A ese operando se le llama **literal** puesto que su valor se toma literalmente de la instrucción.
- Usaremos el caracter = para especificar un operando literal.
- Abajo la C es **caracter** y la X es **hexadecimal**.

Ejemplos de literales

```
ENDFIL LDA =C'EOF' (03 20 10)
WLOOP TD =X'05' (E3 20 11)
```

Ejemplo de uso de literales

```
0x001A 03 20 10 (LDA =C'EOF')
... (LTOrg)
0x002D 45 4F 46 (=C'EOF')
...
0x1062 E3 20 11 (TD =X'05')
...
0x106B DF 20 08 (WD =X'05')
...
0x1076 05 (=X'05')
```

Depósitos de literales

- Los literales se suelen almacenar en **depósitos de literales** en el código objeto.
- La directiva LTORG instruye al ensamblador a crear un depósito que incluya a todos los literales no almacenados hasta el momento.
- Si no hay ninguna directiva LTORG entonces los literales se colocan al final del programa.
- La directiva LTORG permite que los literales estén **cerca** del lugar donde se usan y se pueda usar el direccionamiento relativo.

Tabla de literales

- Los literales se organizan en una tabla de dispersión TABLIT que contiene:
 - El **nombre** o cadena que define al literal.
 - El **valor** o representación interna del literal.
 - La longitud del literal en bytes.
 - La dirección donde se almacenará.
- La función de dispersión puede usar como clave el nombre del literal o su valor.

Literales durante el segundo paso

- Se genera código objeto correspondiente a los literales que aparecen en TABLIT.
- Esto se hace de la misma forma que con las directivas BYTE o WORD.
- En el caso de un literal que represente al contador de programa (*) se debe de generar el registro de modificación correspondiente.

Definición de símbolos

- Muchos ensambladores tienen una directiva para definir **símbolos** y especificar su valor:

```
símbolo EQU valor (equate)
```

- Estos **símbolos** tienen dos usos comunes:
 - Mejorar la legibilidad de un programa.
 - Definición de nemónicos para registros.
- La directiva ORG instruye al ensamblador que cambie el valor del contador de localidades:

```
ORG valor (origen)
```

Literales repetidos

- Los literales repetidos se pueden reconocer para no reservar más de un espacio de memoria para la misma constante. ¿Cómo?
- Comparando las cadenas que los definen.
- Se ahorra más espacio (pero se pierde tiempo) si además se revisa si cadenas distintas definen el mismo literal.
- Se debe tener cuidado con los literales que cambian de valor a lo largo del programa (el literal =* se refiere al contador de programa).

Literales durante el primer paso

- Se reconoce un operando literal.
- Se busca en TABLIT.
- Si no está entonces se agrega a TABLIT.
- Si se encuentra un LTORG se asigna una dirección a cada literal en TABLIT y se suma a CONTLOC la longitud total de estos literales.

Contenido

- 3 Funciones básicas de un ensamblador
- 4 Características dependientes de la máquina
- 5 Características independientes de la máquina
 - Literales
 - Definición de símbolos
 - Expresiones
 - Bloques de programa
 - Secciones de control y ligado
- 6 Opciones de diseño del ensamblador

Ejemplos de uso de EQU y ORG

- Las definiciones del lado izquierdo tienen el mismo efecto que las del lado derecho.
- Pero las del lado derecho son más fáciles de interpretar que las del lado izquierdo.

```
Con EQU
TABS RESB 1100
SIMBOLO EQU TABS
VALOR EQU TABS+6
BANDERAS EQU TABS+9
```

```
Con ORG
TABS RESB 1100
ORG TABS
SIMBOLO RESB 6
VALOR RESW 1
BANDERAS RESB 2
ORG TABS+1100
```

Restricciones para EQU y ORG

- Una restricción importante para las directivas EQU y ORG es que todos los símbolos usados del lado derecho tienen que haber sido definidos con anterioridad.
- Esto se debe a que estamos usando un ensamblador de dos pasos.

Ejemplo de buen uso

```
ALFA RESW 1  
BETA EQU ALFA
```

Ejemplo de mal uso

```
BETA EQU ALFA  
ALFA RESW 1
```

Expresiones

- Los ensambladores suelen permitir el uso de operaciones simples para obtener operandos:
 - Operaciones aritméticas (+, -, *).
 - Operaciones lógicas (AND, OR, ...).
 - Operaciones de bits (AND, OR, ...).
- Los operandos también deben ser simples:
 - Constantes.
 - Símbolos.
 - Etiquetas.
 - Especiales (como * para CONTLOC).

Ejemplos de expresiones

- Sean A1 y A2 dos operandos absolutos y sean R1 y R2 dos operandos relativos.
- Ejemplos de expresiones absolutas son:
10-A1, A1+A2, R1-R2
- Ejemplos de expresiones relativas son:
10+R1, A1+R2, R1-A2
- Ejemplos de expresiones ilegales son:
10-R1, R1+R2, A1-R2

Contenido

- 3 Funciones básicas de un ensamblador
- 4 Características dependientes de la máquina
- 5 **Características independientes de la máquina**
 - Literales
 - Definición de símbolos
 - Expresiones
 - Bloques de programa
 - Secciones de control y ligado
- 6 Opciones de diseño del ensamblador

Contenido

- 3 Funciones básicas de un ensamblador
- 4 Características dependientes de la máquina
- 5 **Características independientes de la máquina**
 - Literales
 - Definición de símbolos
 - **Expresiones**
 - Bloques de programa
 - Secciones de control y ligado
- 6 Opciones de diseño del ensamblador

Tipos de operandos y expresiones

- Existen dos tipos de operandos:
 - Absolutos: aquellos cuyo valor no depende de donde comience el programa.
 - Relativos: aquellos cuyo valor sí depende de donde comience el programa.
- Y también dos tipos de expresiones.
 - Absolutas: aquellas cuyo valor no depende de donde comience el programa.
 - Relativas: aquellas cuyo valor sí depende de donde comience el programa.

Más sobre expresiones

- En las expresiones absolutas los operandos relativos aparecen restándose a pares.
- En las expresiones relativas los operandos relativos también aparecen restándose a pares, pero siempre sobra uno sumando.
- Cualquier otra expresión es ilegal.
- TABSIM debe contener una bandera para indicar si un símbolo es absoluto o relativo.

Bloques de programa

- Los ensambladores analizados hasta ahora generan su código objeto en el mismo orden en el que aparece el código fuente.
- Algunos ensambladores permiten separar el código fuente en **bloques de programa** que luego serán reordenados.
- Por ejemplo, podría haber bloques de código, de datos, de literales, de tablas, etc.

Directiva USE

- El parámetro de la directiva USE le indica al ensamblador qué porciones del código fuente pertenecen a qué bloque.
- Normalmente existe un **bloque sin nombre**. Una porción del código fuente pertenece a este bloque si no está precedida por una directiva USE o si la directiva USE correspondiente no tiene parámetro.

Ejemplo de la directiva USE

```
COPY START 0
...      (bloque sin nombre (1) 0x0000 a 0x0026)
USE  CDATA
...      (bloque CDATA (1)      0x0000 a 0x0005)
USE  CBLKS
...      (bloque CBLKS (1)      0x0000 a 0x1000)
USE
...      (bloque sin nombre (2) 0x0027 a 0x004C)
USE  CDATA
...      (bloque CDATA (2)      0x0006 a 0x0006)
USE
...      (bloque sin nombre (3) 0x004D a 0x0065)
USE  CDATA
...      (bloque CDATA (3)      0x0007 a 0x000A)
END
```

Reordenamiento

- Cada bloque puede estar formado por varios **segmentos** de código fuente.
- Los segmentos serán **reordenados lógicamente** por el ensamblador para reunir de forma consecutiva todos los segmentos que pertenecen al mismo bloque.
- Esto es equivalente a si el programador hubiera reordenado **a mano** el código fuente antes de ensamblarlo.

Un CONTLOC por bloque

- Una forma de poder realizar el reordenamiento es llevar un contador de localidades independiente por cada bloque.
- Cada uno de ellos debe comenzar con el valor 0 y se debe poder almacenar en algún lado cuando se esté procesando otro bloque.

Bloques y primer paso de ensamblado

- Durante el primer paso de ensamblado se asigna a cada etiqueta un valor relativo al inicio del bloque donde se define, por lo que TABSIM deberá contener un indicador de en qué bloque fue definida cada etiqueta.
- Al terminar el primer paso cada uno de los contadores de localidades tiene un valor igual a la longitud del bloque correspondiente.
- En ese momento se le puede asignar a cada bloque una dirección de inicio relativa al inicio del primer bloque (o inicio del programa).

Tabla de bloques

- Toda esta información se puede almacenar en una **tabla de bloques** como la siguiente:

Nombre	Número	Inicio	Longitud
sin nombre	0	0x0000	0x0066
CDATA	1	0x0066	0x000B
CBLKS	2	0x0071	0x1000

Bloques y segundo paso de ensamblado

- Durante el segundo paso de ensamblado se obtiene el valor de cada símbolo relativo al inicio del programa sumando el valor del símbolo relativo al inicio al bloque que lo contiene con la dirección de inicio de ese bloque relativa al inicio del programa.

Ejemplo

Si LENGTH se definió en el bloque CDATA con dirección 0x0003 relativa al inicio de CDATA, entonces la dirección de LENGTH relativa al inicio del programa es

```
0x0066+0x0003=0x0069
```

Observaciones sobre bloques

- Colocar datos grandes en un bloque al fin del programa reduce la necesidad de las instrucciones de formato extendido y permite el direccionamiento relativo. Las literales están en el mismo bloque que LTOrg.
- Los bloques mejoran la legibilidad del programa y evitan el uso de instrucciones de salto para brincar áreas de datos.
- El ensamblador no reordena el código objeto. Sólo asegura que cada registro de texto contiene la dirección de inicio adecuada.

```

... (bloque sin nombre (1) 0x0000 a 0x0026)
... (bloque sin nombre (2) 0x0027 a 0x004C)
... (bloque sin nombre (3) 0x004D a 0x0065)
... (bloque CDATA (1) 0x0000 a 0x0005)
... (bloque CDATA (2) 0x0006 a 0x0006)
... (bloque CDATA (3) 0x0007 a 0x000A)
... (bloque CBLKS (1) 0x0000 a 0x1000)

BCOPY 00000001071
T0000001E1720634B20210320602900003320064B203B32FEE0320650F2056010003
T00001E090F20484B20293E203F
T0000271B840084075101000E32038332FFADE2032A00433200857A02FB850
T000044093B2FEA13201F4F0000
T000060C01F1
T00004D198410772017E3201B332FFA53A016DF2012B85038E0EF4F0000
T00000004454F4605
E0000000
    
```

Secciones de control y ligado

- Una **sección de control** es una parte de un programa que puede cargarse y relocalizarse independientemente del resto.
- Ejemplo:** Una subrutina.
- Una sección de control (o subrutina) puede hacer referencia (llamar) a otra (subrutina). A esto se le llama **referencia externa**.
- El ensamblador no sabe dónde se cargarán las secciones de control. Un método para manejar las referencias externas es el **ligado**.

Directivas EXTDEF y EXTREF

- A diferencia de los bloques, el ensamblador trata a las secciones de control por separado.
- En particular, las secciones de control se pueden ensamblar por separado.
- Esto obliga a señalar los **símbolos externos** (definidos en una sección y usados en otra).
- Con EXTDEF en la sección que los define.
- Con EXTREF en la sección que los usa.
- Los nombres de sección son externos.

Instrucciones con referencias externas

- Cuando se ensambla una instrucción que hace una referencia a un símbolo externo se desconoce el valor de este símbolo.
- El ensamblador colocará el valor cero y un registro de modificación en el código objeto.
- Si la referencia es una dirección no se podrá usar el direccionamiento relativo. ¿Porqué?
- Todas las demás instrucciones se ensamblan de la forma usual.

- Funciones básicas de un ensamblador
- Características dependientes de la máquina
- Características independientes de la máquina**
 - Literales
 - Definición de símbolos
 - Expresiones
 - Bloques de programa
 - Secciones de control y ligado
- Opciones de diseño del ensamblador

Directiva CSECT

- Las directivas START y CSECT señalan el inicio de una sección de control.

```

Ejemplo
COPY START 0
... (seccion de control COPY)
RDREC CSECT
... (seccion de control RDREC)
WRREC CSECT
... (seccion de control WRREC)
END FIRST
    
```

Ejemplo de EXTDEF y EXTREF

```

COPY START 0
EXTDEF BUFFER,BUFEND,LENGTH
EXTREF RDREC,WRREC
... (seccion de control COPY)
RDREC CSECT
EXTREF BUFFER,LENGTH,BUFEND
... (seccion de control RDREC)
WRREC CSECT
EXTREF LENGTH,BUFFER
... (seccion de control WRREC)
END FIRST
    
```

TABSIM y símbolos externos

- TABSIM debe almacenar la sección en la que se define cada símbolo.
- Se considera un error hacer una referencia a un símbolo de otra sección que no esté marcado como externo (tanto con EXTDEF como con EXTREF).
- Por otro lado, se puede definir el mismo símbolo en dos o más secciones siempre y cuando no esté marcado como externo.

Nuevos tipos de registros

- Para poder indicar en el código objeto la información necesaria acerca de los símbolos externos y las modificaciones correspondientes se necesitan los siguientes tipos de registros:
 - Registro de definición.
 - Registro de referencia.
 - Registro de modificación (revisado).

Registro de referencia

- Posición 1: una R (reference).
- Posiciones 2 a 7: símbolo externo al que se hace referencia en esta sección de control.
- Posiciones 8 a 73: la misma información para otros símbolos externos.

Ejemplo

```
RRDREC WRREC
```

Código objeto de secciones de control

```
HCOPY 00000001033
DBUFFER000033BUFEND001033LENGTH00002D
RRDREC WRREC
...
HWRREC 00000000001C
RLENGTHBUFFER
T0000000CB41077100000E32012332FFA5390000DF2008B8503B2FEE4F00005
M00000305+LENGTH
M00000D05+BUFFER
```

Nuevas expresiones válidas

- No basta que los valores relativos aparezcan restados a pares, sino que estos pares deben de pertenecer a la misma sección de control.
- Si los operandos son símbolos externos entonces el ensamblador no podrá determinar si una expresión es válida o no.
- El ensamblador evalúa los términos que pueda y entrega un valor inicial junto con los registros de modificación correspondientes, dejando que el cargador termine el trabajo incluyendo la detección de errores.

Registro de definición

- Posición 1: una D (define).
- Posiciones 2 a 7: símbolo externo definido en esta sección de control.
- Posiciones 8 a 13: dirección relativa del símbolo externo dentro de esta sección de control (hexadecimal).
- Posiciones 14 a 73: la misma información para otros símbolos externos.

Ejemplo

```
DBUFFER000033BUFEND001033LENGTH00002D
```

Registro de modificación (revisado)

- Posición 1: una M (modify).
- Posiciones 2 a 7: dirección de inicio del campo a modificar relativa al inicio de la sección de control (hexadecimal).
- Posiciones 8 y 9: longitud del campo de dirección (hexadecimal, en medios bytes).
- Posición 10: bandera de modificación (+ ó -).
- Posiciones 11 a 16: símbolo externo que se sumará o restará al campo indicado.

Ejemplo

```
M00000305+LENGTH
```

Uso de registros de modificación

- Los registros de modificación revisados se pueden usar para relocalizar un programa.
- En lugar de sumar la dirección de inicio del programa se suma la dirección de inicio de la sección correspondiente.

Ejemplo

El registro de modificación

```
M00000705
```

se cambia por el registro revisado

```
M00000705+COPY
```

Contenido

- 3 Funciones básicas de un ensamblador
- 4 Características dependientes de la máquina
- 4 Características independientes de la máquina
- 6 Opciones de diseño del ensamblador
 - Ensambladores con superposición
 - Ensambladores de un paso
 - Ensambladores de varios pasos

Dos pasos con superposición

- Sólo algunos datos y subrutinas (relativos a TABSIM) se usan en los dos pasos.
- El ensamblador se puede separar en tres segmentos: un **segmento raíz** que contiene lo compartido y dos **segmentos hijos** que contienen lo que sólo se usa en un paso.
- Solamente dos estarán a la vez en memoria: el segmento raíz y un segmento hijo.
- Esto reduce el requerimiento de memoria durante la ejecución del ensamblador.

Ensambladores de un paso

- El problema de ensamblar un programa en un paso son las **referencias hacia adelante**, es decir, a símbolos que no se han definido.
- Las referencias a **datos** hacia adelante se pueden eliminar colocándolos al inicio.
- Las referencias a **código** hacia adelante son incómodas o imposibles de eliminar.
- Hay al menos dos formas distintas de resolver este problema en un paso.

Carga y ejecución (2)

- Cuando se encuentra la definición de un símbolo se revisa su lista de referencias y se inserta su valor en los lugares indicados.
- Al llegar al final del código fuente, cualquier entrada de TABSIM que no esté definida se debe señalar como error.
- Si no hubo errores, el ensamblador **brinca** a la primera instrucción del programa.
- **Nota:** Se debe conocer la dirección de inicio del programa antes del ensamblado.

Código objeto en un paso (2)

- En este caso, el ensamblador debe generar otro registro de texto con la dirección y valor correcto del operando.
- De esta forma el cargador inserta el valor correcto en la dirección adecuada.
- Esto implica que los registros de texto deben cargarse en el mismo orden en el que se generan. ¿Porqué?

Contenido

- 3 Funciones básicas de un ensamblador
- 4 Características dependientes de la máquina
- 4 Características independientes de la máquina
- 6 Opciones de diseño del ensamblador
 - Ensambladores con superposición
 - Ensambladores de un paso
 - Ensambladores de varios pasos

Carga y ejecución (1)

- Los ensambladores de carga y ejecución no generan código objeto sino que escriben el código directamente en la memoria para su ejecución inmediata.
- Si el operando de una instrucción es un símbolo no definido, se agrega a TABSIM y se marca como **no definido**.
- La dirección del campo del operando de la instrucción se agrega a una **lista de referencias hacia adelante** asociada a su entrada en TABSIM.

Código objeto en un paso (1)

- Los ensambladores de un paso que generan código objeto se necesitan cuando no se tiene un dispositivo externo para almacenar el código intermedio.
- Cuando se descubre una referencia hacia adelante se almacena en una lista.
- Cuando se encuentra la definición de un símbolo puede ser que ya no se tengan disponibles las instrucciones que hacían referencia a este símbolo (por ejemplo, si ya se escribió el registro de texto).

Contenido

- 3 Funciones básicas de un ensamblador
- 4 Características dependientes de la máquina
- 4 Características independientes de la máquina
- 6 Opciones de diseño del ensamblador
 - Ensambladores con superposición
 - Ensambladores de un paso
 - Ensambladores de varios pasos

- Recordemos que se pidió que los lados derechos de las directivas EQU y ORG estuvieran definidas previamente.
- Una lista de definiciones que no se puede resolver con un ensamblador de dos pasos:

```
ALFA EQU BETA+1
BETA EQU DELTA+1
DELTA RESW 1
```

- ¿Cómo podemos permitir estas definiciones?

Ejemplo de varios pasos

```
ALFA EQU BETA+1
BETA EQU DELTA+1
DELTA RESW 1 (CONTLOC vale 0x1000 aqui)
```

- ALFA depende de BETA.
- BETA depende de DELTA.
- DELTA = 0x1000. ¿Se puede hacer algo?
- Sí: BETA = 0x1001. ¿Se puede hacer algo?
- Sí: ALFA = 0x1002. ¿Se puede hacer algo?
- No, se conocen todos los valores (3 pasos).

Contenido

- Cargadores y ligadores
 - Cargadores, ligadores y traductores
 - Algoritmo para un cargador básico
- Dependencia de la máquina
- Independencia de la máquina
- Opciones de diseño del cargador

Contenido

- Cargadores y ligadores
 - Cargadores, ligadores y traductores
 - Algoritmo para un cargador básico
- Dependencia de la máquina
- Independencia de la máquina
- Opciones de diseño del cargador

- Una posibilidad es hacer tantos pasos por el código fuente como sean necesarios para resolver todas las referencias.
- Sin embargo, basta que se hagan varios pasos sólo sobre las partes involucradas (que se identifican en el primer paso) y que se resuelven antes del segundo paso.
- Una forma de hacerlo es almacenando en TABSIM las definiciones que usen referencias hacia adelante y las dependencias de valor entre símbolos.

Part III

Cargadores y ligadores

Cargadores, ligadores y traductores

- Un **cargador** es un programa de sistema que realiza la función de llevar un programa objeto a la memoria para su ejecución.
- Un **ligador** es un programa de sistema que combina dos o más programas objeto y proporciona la información necesaria para resolver las referencias entre ellos.
- Casi todos los **traductores** del mismo sistema generan código objeto en el mismo formato, así se usa el mismo cargador y ligador independientemente del lenguaje original.

Algoritmo para un cargador básico

- Un **cargador básico** puede cargar programas objeto en direcciones absolutas.

- Lee el registro de encabezado.
- Verifica el nombre del programa y longitud.
- Mientras lee un registro de texto lo convierte a su representación interna y lo copia a la localidad de memoria especificada.
- Salta a la dirección especificada en el registro de fin.

Consideraciones prácticas

- En la práctica el código objeto se puede guardar en binario (y no en hexadecimal y ASCII como con el SIC u otros).
- En este caso, cada byte en el código objeto corresponde con un byte en la memoria (y no dos a uno, como con el SIC u otros).
- Además, los formatos de registros deben cambiar puesto que cualquier byte puede formar parte de un registro (normalmente, los registros deberán indicar claramente su longitud en un encabezado).

Limitaciones del cargador absoluto

- El cargador absoluto tiene la desventaja de que la dirección real de carga debe ser especificada en el código fuente.
- Esto no es un gran problema en una máquina con poca memoria, pero es completamente inadecuado en los demás casos.
- Además, se dificulta el uso de subrutinas de biblioteca ya que no se podrían relocalizar.
- Ahora estudiaremos el diseño de un **cargador** que también haga relocalización y ligado.

Problema de los registros

- Sin embargo, cuando la mayoría de las instrucciones usan direccionamiento directo se necesitarían casi tantos registros de modificación como instrucciones.
- En este caso se requiere otro mecanismo más eficiente en el uso de espacio en el código objeto para especificar la relocalización.

Máscaras de bits

- Alteremos el formato del registro de texto para que contenga un **bit de relocalización** asociado a cada instrucción (o byte, etc.).
- Estos bits se agrupan en una **máscara de bits** después del indicador de longitud del registro.
- La longitud de la máscara depende de la longitud máxima de un registro de texto.
- Si el bit de relocalización vale 1 se le suma al parámetro de la instrucción la dirección de inicio del programa (si vale 0, nada).

Contenido

- 7 Cargadores y ligadores
- 8 Dependencia de la máquina
 - Relocalización
 - Máscaras de bits
 - Ligado de programas
 - Tablas y lógica de un cargador ligador
- 9 Independencia de la máquina
- 10 Opciones de diseño del cargador

Relocalización

- Un cargador que permite la relocalización de programas es un **cargador relocalizador**, también conocido como **cargador relativo**.
- Hay dos métodos comunes para representar la relocalización del código objeto.
- El primero es el ya estudiado, basado en registros de modificación.
- Este método es útil cuando la mayoría de las instrucciones usan direccionamiento relativo o inmediato. ¿Porqué?

Contenido

- 7 Cargadores y ligadores
- 8 Dependencia de la máquina
 - Relocalización
 - Máscaras de bits
 - Ligado de programas
 - Tablas y lógica de un cargador ligador
- 9 Independencia de la máquina
- 10 Opciones de diseño del cargador

Ejemplo de máscara de bits

Programa relocalizable para el SIC

```
H COPY 000000 00107A
T 000000 1E FFC 140033 481039 000036 280030 300015
      481061 3C0003 00002A 0C0039 00002D
T 00001E 15 E00 0C0036 481061 080033 4C0000 454F46
      000003 000000
T 001039 1E FFC 040030 000030 E0105D 30103F D8105D
      280030 301057 548039 2C105E 38103F
T 001057 0A 800 100036 4C0000 F1 001000
T 001061 19 FE0 040030 E01079 301064 508039 DC1079
      2C0036 381064 4C0000 05
E 000000
```

7 Cargadores y ligadores

8 Dependencia de la máquina

- Relocalización
- Máscaras de bits
- Ligado de programas
- Tablas y lógica de un cargador ligador

9 Independencia de la máquina

10 Opciones de diseño del cargador

- Cuando un programa tiene más de una sección de control, éstas se pueden ensamblar juntas o por separado.
- Las secciones de control aparecerán como segmentos separados de código objeto.
- El cargador no puede (ni necesita) saber cuáles secciones de control se ensamblaron al mismo tiempo.

Ejemplo de ligado y relocalización (1)

```
0000 PROGA START 0
      EXTDEF LISTA, ENDA
      EXTREF LISTB, ENDB, LISTC, ENDC
      ...
0020 REF1 LDA LISTA 03201D
0023 REF2 +LDT LISTB+4 77100004
0027 REF3 LDX #ENDA-LISTA 050014
      ...
0040 LISTA EQU *
      ...
0054 ENDA EQU *
0054 REF4 WORD ENDA-LISTA+LISTC 000014
0057 REF5 WORD ENDC-LISTC-10 FFFFF6
005A REF6 WORD ENDC-LISTC+LISTA-1 00003F
005D REF7 WORD ENDA-LISTA-(ENDB-LISTB) 000014
0060 REF8 WORD LISTB-LISTA FFFFC0
      END REF1
```

Explicación de cálculos (1)

- REF1: el operando LISTA se puede calcular completamente y vale 1D.
- REF2: el operando LISTB+4 se preevalúa a 4 y necesita un registro de modificación M00002405+LISTB.
- REF3: el operando ENDA-LISTA se puede calcular completamente y vale 14.
- REF4: el operando ENDA-LISTA+LISTC se preevalúa a 14 y necesita un registro de modificación M00005406+LISTC.

Ejemplo de ligado y relocalización (2)

```
0000 PROGB START 0
      EXTDEF LISTB, ENDB
      EXTREF LISTA, ENDA, LISTC, ENDC
      ...
0036 REF1 +LDA LISTA 03100000
003A REF2 LDT LISTB+4 772027
003D REF3 +LDX #ENDA-LISTA 05100000
      ...
0060 LISTB EQU *
      ...
0070 ENDB EQU *
0070 REF4 WORD ENDA-LISTA+LISTC 000000
0073 REF5 WORD ENDC-LISTC-10 FFFFF6
0076 REF6 WORD ENDC-LISTC+LISTA-1 FFFFFF
0079 REF7 WORD ENDA-LISTA-(ENDB-LISTB) FFFFF0
007C REF8 WORD LISTB-LISTA 000060
      END
```

Explicación de cálculos (2)

- REF1: el operando LISTA se preevalúa a 0 y necesita un registro de modificación M00003705+LISTA.
- REF2: el operando LISTB+4 se puede calcular completamente y vale 27.
- REF3: el operando ENDA-LISTA se preevalúa a 0 y necesita dos registros de modificación M00003E05+ENDA y M00003E05-LISTA.
- REF4: el operando ENDA-LISTA+LISTC se preevalúa a 0 y necesita tres registros de modificación.

Ejemplo de ligado y relocalización (3)

```
0000 PROGC START 0
      EXTDEF LISTC, ENDC
      EXTREF LISTA, ENDA, LISTB, ENDB
      ...
0018 REF1 +LDA LISTA 03100000
001C REF2 +LDT LISTB+4 77100004
0020 REF3 +LDX #ENDA-LISTA 05100000
      ...
0030 LISTC EQU *
      ...
0042 ENDC EQU *
0042 REF4 WORD ENDA-LISTA+LISTC 000030
0045 REF5 WORD ENDC-LISTC-10 000008
0048 REF6 WORD ENDC-LISTC+LISTA-1 000011
004B REF7 WORD ENDA-LISTA-(ENDB-LISTB) 000000
004E REF8 WORD LISTB-LISTA 000000
      END
```

Explicación de cálculos (3)

- REF1: el operando LISTA se preevalúa a 0 y necesita un registro de modificación M00001905+LISTA.
- REF2: el operando LISTB+4 se preevalúa a 4 y necesita un registro de modificación M00001D05+LISTB.
- REF3: el operando ENDA-LISTA se preevalúa a 0 y necesita dos registros de modificación M00002105+ENDA y M00002105-LISTA.
- REF4: el operando ENDA-LISTA+LISTC se preevalúa a 30 y necesita dos registros de modificación.

Ejemplo de ligado y relocalización (4)

- Si PROGA se carga a partir de la dirección 0x4000 entonces PROGB se carga a partir de la dirección 0x4063 y PROGC se carga a partir de la dirección 0x40E2.
- Para terminar de calcular el operando de REF4 en PROGA se deben de sumar:
 - el valor 0x14 ya precalculado,
 - el valor 0x30 de LISTC relativo a PROGC y
 - la dirección de inicio 0x40E2 de PROGC
- para obtener al final el valor 0x4126.

Algoritmo del cargador ligador

- Ya podemos presentar el algoritmo de un cargador ligador con relocalización que utiliza registros de modificación.
- La entrada consta de un conjunto de secciones de control a cargar y ligar.
- Una sección de control puede hacer referencias externas a símbolos que se definirán más adelante, por lo que a veces no se puede realizar de inmediato el ligado.
- Por eso, un cargador ligador suele hacer dos pasos: en el primero asigna direcciones a todos los símbolos externos y en el segundo realiza la carga, relocalización y ligado.

Paso uno del cargador ligador

- El cargador sólo se ocupa de procesar los registros de encabezado y los registros de definición de las secciones de control.
- Normalmente, el valor de DIRPROG se toma del sistema operativo.
- Al final del paso uno, TABSE contiene todos los símbolos externos definidos en el conjunto de secciones de control junto con las direcciones asignadas a cada uno de ellos.
- Esto también se llama **mapa de carga**.

Contenido

- 7 Cargadores y ligadores
- 8 Dependencia de la máquina
- 9 Independencia de la máquina
 - Búsqueda automática en biblioteca
 - Opciones del cargador
 - Programas con superposiciones
- 10 Opciones de diseño del cargador

Contenido

- 7 Cargadores y ligadores
- 8 Dependencia de la máquina
 - Relocalización
 - Máscaras de bits
 - Ligado de programas
 - Tablas y lógica de un cargador ligador
- 9 Independencia de la máquina
- 10 Opciones de diseño del cargador

Tablas y variables del cargador ligador

- Se necesita una **tabla de símbolos externos** TABSE que almacena para cada símbolo externo su nombre, dirección y sección de control en donde se define (dispersión).
- Una variable DIRPROG que contiene la dirección de carga del programa ligado.
- Una variable DIRSC que contiene la dirección de carga de la sección de control actual.
- Este valor se suma a las direcciones relativas para volverlas direcciones absolutas.

Paso dos del cargador ligador

- En este paso se realizan las operaciones de carga, relocalización y ligado del programa.
- Al final del paso dos, el cargador suele transferir el control al programa cargado (posiblemente indicándole al sistema operativo adonde transferir el control).

Búsqueda automática en biblioteca

- Los cargadores suelen poder incluir de forma automática rutinas de bibliotecas (estándares o especificadas por el usuario).
- Los programadores las pueden usar como si fueran parte del lenguaje de programación.
- Las rutinas usadas se leen automáticamente de la biblioteca, se ligan y se cargan.
- El programador sólo necesita mencionar el nombre de las rutinas. A esto se le llama **búsqueda automática en biblioteca**.

- Durante el primer paso, los símbolos externos referenciados en las bibliotecas se tratan igual que antes.
- Al final del primer paso, los símbolos que aún estén sin definir se buscan primero en las bibliotecas especificadas y luego en las bibliotecas estándares.
- Se continúa procesando las subrutinas encontradas como si fueran parte de la entrada.

Directorio de subrutinas

- Las bibliotecas suelen estar en un archivo de código objeto. Para buscar una rutina se podría examinar **todo** el código objeto, pero esto es **muy ineficiente**.
- El sistema podría tener un **directorío de subrutinas** que contiene sus nombres y una referencia a su posición en el código objeto.
- La búsqueda en la biblioteca es entonces una búsqueda en este directorío seguida de la lectura de la parte indicada del código objeto.

Opciones del cargador

- Muchos cargadores permiten especificar opciones que modifican el comportamiento estándar del cargador.
- Esas opciones se pueden pasar a través de un lenguaje especial, ya sea en un archivo independiente o como parte del flujo de entrada (incluso como parte del código fuente en ensamblador).
- A continuación describimos cinco opciones comunes.

Opciones LIBRARY y NOCALL

LIBRARY nombre

Esta opción le indica al cargador que use la biblioteca no estándar llamada **nombre** para resolver las referencias externas en lugar de la biblioteca estándar.

NOCALL nombre

Esta opción le indica al cargador que la rutina llamada **nombre** no se usará en esta ejecución del programa, por lo que no es necesario cargarla.

- Este proceso se repite con cualquier referencia externa que se encuentre en las bibliotecas. Si al final de este proceso aún quedan referencias sin resolver, éstas deben señalarse como errores.
- Esto permite al programador usar sus propias versiones de algunas rutinas cuyos nombres aparezcan en las bibliotecas, pues al final de la primera etapa del primer paso los símbolos correspondientes ya estarán definidos.

Contenido

- 1 Cargadores y ligadores
- 2 Dependencia de la máquina
- 3 Independencia de la máquina
 - Búsqueda automática en biblioteca
 - Opciones del cargador
 - Programas con superposiciones
- 4 Opciones de diseño del cargador

Opciones INCLUDE, DELETE y CHANGE

INCLUDE nombre

Esta opción le indica al cargador que lea el programa objeto llamado **nombre** (posiblemente una biblioteca) y que lo trate como parte de la entrada.

DELETE nombre

Esta opción le indica al cargador que elimine la sección de control llamada **nombre** del conjunto de programas que se están cargando.

CHANGE fuente destino

Esta opción le indica al cargador que cambie el símbolo **fuentes** por el símbolo **destino** cada vez que aparezca en el código objeto.

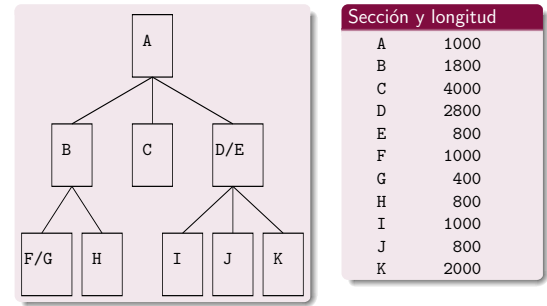
Contenido

- 1 Cargadores y ligadores
- 2 Dependencia de la máquina
- 3 Independencia de la máquina
 - Búsqueda automática en biblioteca
 - Opciones del cargador
 - Programas con superposiciones
- 4 Opciones de diseño del cargador

Programas con superposiciones

- El **método de superposiciones** sirve para reducir la cantidad de memoria requerida durante la ejecución de un programa.
- Muchos sistemas de administración de superposiciones requieren que éstas tengan una estructura de **árbol**.
- Cada nodo del árbol se llama **segmento**.
- Cada segmento puede constar de una o más secciones de control.

Ejemplo de un árbol de segmentos



Carga de segmentos superpuestos

- El árbol tiene un **segmento raíz** que se carga en la memoria al iniciar el programa. En el ejemplo se carga el segmento raíz A que mide 0x1000 bytes.
- Los demás segmentos se cargan en la memoria a medida que se llaman.
- Cada segmento puede llamar a sus **hijos** como rutinas, pero nunca a dos al mismo tiempo. En el ejemplo los hijos del segmento A son los segmentos B, C y D/E.

Segmentos activos

- Un segmento presente en la memoria se llama **segmento activo**.
- En un árbol de superposiciones, si en algún momento se está usando un cierto segmento entonces también estarán activos todos los segmentos en su trayectoria hacia la raíz.
- Esto significa que si un segmento llama a otro más abajo en el árbol puede ser necesario cargarlo, pero si llama a otro más arriba en el árbol entonces no se necesita hacer nada.

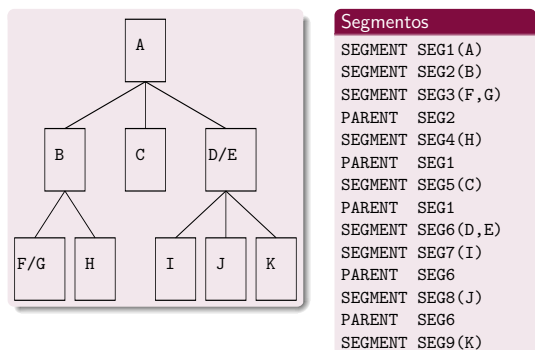
Superposición de segmentos

- Como los segmentos en el mismo nivel del árbol sólo pueden llamarse desde un nivel superior, entonces no pueden requerirse al mismo tiempo.
- Por lo tanto, si se carga un segmento debido a una transferencia de control, éste se puede **superponer** a cualquier segmento del mismo nivel o inferior que esté en la memoria.
- Así se puede ejecutar todo el programa usando poca memoria.

Definición de segmentos

- La estructura del árbol de superposiciones se define usando instrucciones para el cargador.
- La instrucción `SEGMENT nombre(lista)` define un segmento llamado `nombre` y la lista de secciones de control que lo forman.
- El primer segmento definido será la raíz.
- Cada segmento que se defina posteriormente tendrá como padre al último segmento definido. Este comportamiento se puede cambiar con la instrucción `PARENT padre`.

Ejemplo de definición de segmentos



Dirección inicial de segmentos

- Ya definida la estructura de superposiciones es muy fácil encontrar la dirección inicial de los segmentos.
- Cada uno empieza inmediatamente después del final de su padre.

Segmento	Secciones	Inicio	Longitud	Final+1
1	A	0000	1000	1000
2	B	1000	1800	2800
3	F/G	2800	1400	3000
4	H	2800	0800	3000
5	C	1000	4000	5000
6	D/E	1000	3000	4000
7	I	4000	1000	5000
8	J	4000	0800	4800
9	K	4000	2000	6000

- Como el cargador puede asignar las direcciones iniciales de todas las secciones de control entonces se puede relocalizar y ligar de la forma usual con una **excepción**:
- Se debe permitir la posibilidad de que al llamar a un segmento éste no se encuentre en la memoria.
- Esto se puede hacer de formas distintas. Sólo veremos una forma sencilla.

Tabla de segmentos

- Esta estructura se almacena en una **tabla de segmentos** (TABSEG) creada por el cargador y también agregada de forma automática como sección de control al segmento raíz.
- TABSEG contiene la dirección de carga del segmento, la dirección de su **punto de entrada** (suponemos que sólo tiene uno) y su localización en ARCHSEG.

Transferencia de control

- Las transferencias de control de un segmento a otro son convertidas por el cargador en saltos al área de transferencia.
- Si el segmento ya está en la memoria, de allí se pasa el control al segmento pedido.
- Y si no está en la memoria, de allí se pasa el control al manejador de superposiciones.
- En este caso, MANSUP pasará el control al segmento pedido después de cargarlo y de actualizar TABSEG.

Contenido

- 1 Cargadores y ligadores
- 2 Dependencia de la máquina
- 3 Independencia de la máquina
- 4
- 5
- 6
- 7
- 8
- 9
- 10 Opciones de diseño del cargador
 - Editores de ligado
 - Ligado dinámico
 - Cargadores de arranque

- Se realiza la relocalización y el ligado pero en lugar de colocar el resultado en la memoria se guarda en un archivo ARCHSEG.
- El segmento raíz siempre estará en la memoria. Se le agrega de forma automática una sección de control especial llamada **manejador de superposiciones** (MANSUP).
- MANSUP debe tener información sobre la estructura de superposiciones del programa.

Área de transferencia

- TABSEG también incluye un **área de transferencia** para cada segmento (excepto el segmento raíz) que contiene instrucciones usadas para pasarle el control al segmento.
- Si el segmento **ya** está en la memoria, el área de transferencia contiene un salto al punto de entrada del segmento.
- Y si **no** está en la memoria, el área de transferencia contiene instrucciones que le dicen a MANSUP que segmento debe cargar.

Consideraciones finales

- El regreso del control de un segmento llamado al segmento que lo llamó se hace de la forma usual y no es necesario involucrar al manejador de superposiciones.
- Las formas más usuales son brincos (JMP) y llamadas a subrutinas (CALL/JSR/RET).
- Frecuentemente, las funciones del manejador de superposiciones son realizadas por una componente del sistema operativo.

Editores de ligado

- A diferencia de un cargador ligador, un **editor de ligado** sólo genera una versión ligada del programa (llamada **módulo de carga**) que se escribe en un archivo o biblioteca para su posterior ejecución.
- Al momento de la carga lo único que se tiene que hacer es la relocalización (que se puede hacer con un cargador más sencillo).

- Una ventaja es que si un programa se va a ejecutar muchas veces sólo se resuelven una vez las referencias externas, reduciendo considerablemente el tiempo de carga.
- Otra ventaja es que si ya se conoce de antemano la dirección de carga, entonces se puede generar código objeto que no requiera de relocalización durante la carga.

Ligado dinámico

- Los editores de ligado realizan las operaciones de ligado **antes** de la carga.
- Los cargadores ligadores realizan estas operaciones **durante** la carga.
- Una tercera opción es realizar el ligado **después** de la carga, es decir, cargando y ligando subrutinas en el momento que se llaman por primera vez.
- A esto se le llama **ligado dinámico**.

Carga y ligado dinámicos (1)

- Hay varias formas de realizar la carga y ligado dinámicos.
- Una de ellas es que las rutinas que se carguen dinámicamente deben llamarse por medio de una **solicitud de servicio** al cargador o sistema operativo en lugar de usar un brinco a subrutina.
- El parámetro de esta solicitud es el nombre simbólico de la rutina. El sistema revisa si la rutina ya se ha cargado o no.

Contenido

- 1 Cargadores y ligadores
- 2 Dependencia de la máquina
- 3 Independencia de la máquina
- 10 Opciones de diseño del cargador
 - Editores de ligado
 - Ligado dinámico
 - Cargadores de arranque

- 2 Cargadores y ligadores
- 3 Dependencia de la máquina
- 3 Independencia de la máquina
- 10 Opciones de diseño del cargador
 - Editores de ligado
 - Ligado dinámico
 - Cargadores de arranque

Ventaja del ligado dinámico

- Una ventaja del ligado dinámico es que si un programa contiene muchas subrutinas que se usan con poca frecuencia entonces éstas sólo se cargan si son utilizadas.
- De esta forma se ahorra tiempo de carga y espacio en la memoria considerablemente.

Carga y ligado dinámicos (2)

- En caso necesario, la rutina se carga desde la biblioteca adecuada y el sistema le pasa el control a la rutina llamada.
- Cuando la rutina termina su ejecución le devuelve el control al sistema y éste a su vez se lo devuelve al programa que la llamó.
- Esto se hace con el propósito de que el sistema sepa que el espacio de memoria asignado a la rutina se puede reutilizar.
- ¿Porqué no se libera inmediatamente?

Cargador de arranque (1)

- ¿Y cómo se carga el cargador?
- La respuesta a esta pregunta no es sencilla.
- Se requiere que otro programa (el **cargador de arranque**) cargue en la memoria al cargador o al sistema operativo.
- ¿Y cómo se carga el cargador de arranque?
- ¿Con un cargador del cargador de arranque?
- ¿Qué fué primero, el huevo o la gallina?

- El cargador de arranque no puede estar en la RAM al encender una computadora, pero puede estar por ejemplo en una ROM.
- En cualquier caso, éste comienza en una dirección fija y su única función es la de cargar otro programa en otra dirección fija para pasarle el control inmediatamente.
- Este segundo programa es invariablemente más complicado (desde un cargador relativo hasta un sistema operativo completo).

Contenido

- 11 Funciones básicas del macroprocesador
 - Definición y expansión de macros
 - Tablas y lógica del macroprocesador
- 12 Características independientes de la máquina
- 13 Opciones de diseño del macroprocesador

Definición de macros

- Se usan dos directivas para definir macros.
- La directiva etiqueta `MACRO` parámetros indica el inicio de la definición de una macro de nombre etiqueta junto con su lista de parámetros (cada uno comienza con `&`).
- A esta línea se le llama **prototipo** de la macro.
- Después viene el **cuerpo** de la macro.
- Finalmente, la directiva `MEND` indica el final de la definición de la macro.
- Las definiciones **no** generan código objeto.

Invocaciones a macros

- En el programa principal (y en otras partes) pueden aparecer **macrollamadas** o **invocaciones a macros** en las cuales se indica el nombre de la macro que se invoca y los **argumentos** que se utilizarán en la expansión de la macro.

Ejemplos de macrollamadas

```
WRBUFF 05,BUFFER,LENGTH
ENDFIL WRBUFF 05,EOF,THREE
```

Part IV

Macroprocesadores

Macroinstrucciones

- Una **macroinstrucción** (o **macro**) representa un grupo de proposiciones usadas frecuentemente en el código fuente.
- El **macroprocesador** reemplaza cada **macro** con el código fuente correspondiente, a lo que se llama **expansión de macros**.
- Las macros permiten escribir versiones abreviadas de programas, dejándole al macroprocesador los detalles mecánicos.
- También se usan con lenguajes de alto nivel.

Ejemplo de macrodefinición

```
WRBUFF MACRO &OUTDEV,&BUFADR,&RECLTH
.
.   MACRO QUE ESCRIBE EL REGISTRO DEL BUFFER
.
.
.   CLEAR X           LIMPIA EL CONTADOR DEL CICLO
.   LDT  &RECLTH
.   LDCH &BUFADR,X    TOMA EL CARACTER DEL BUFFER
.   TD  =X'&OUTDEV'  PRUEBA DEL DISPOSITIVO DE SALIDA
.   JEQ *-3          REPITE HASTA QUE ESTE LISTO
.   WD  =X'&OUTDEV'  ESCRIBE EL CARACTER
.   TIXR T           REPITE HASTA QUE SE HAYAN
.   JLT *-14        ESCRITO TODOS LOS CARACTERES
.   MEND
```

Ejemplo de expansión de macro

```
.ENDFIL WRBUFF 05,EOF,THREE
ENDFIL CLEAR X           LIMPIA EL CONTADOR DEL CICLO
.   LDT  THREE
.   LDCH EOF,X    TOMA EL CARACTER DEL BUFFER
.   TD  =X'05'   PRUEBA DEL DISPOSITIVO DE SALIDA
.   JEQ *-3          REPITE HASTA QUE ESTE LISTO
.   WD  =X'05'   ESCRIBE EL CARACTER
.   TIXR T           REPITE HASTA QUE SE HAYAN
.   JLT *-14        ESCRITO TODOS LOS CARACTERES
```

Expansión de macros

- Las definiciones de macros desaparecen.
- Las invocaciones se vuelven comentarios y se agrega el cuerpo de la macro correspondiente.
- Los argumentos han reemplazado a los parámetros, según la posición en la que se hayan listado.
- Se eliminan las líneas de comentarios, pero se conservaron los campos de comentarios.

Macrodefiniciones anidadas

- Un macroprocesador de **un paso** puede trabajar con definiciones de macros que contengan a su vez definiciones de macros.
- Lo único que se necesita es que la definición de cada macro aparezca antes de cualquier invocación a la misma macro.

Tabla de definiciones

- Las definiciones de las macros se almacenan en una **tabla de definiciones** (TABDEF) que contiene el prototipo y el cuerpo de la macro (sin incluir comentarios y reemplazando los parámetros por una notación posicional).

```
WRBUFF &OUTDEV,&BUFADR,&RECLTH
CLEAR X
LDT ?3
LDCH ?2,X
TD =X'?1'
JEQ *-3
WD =X'?1'
TIXR T
JLT *-14
MEND
```

Algoritmo del macroprocesador (1)

- Consta de cuatro procedimientos llamados desde el siguiente programa principal:

Programa principal

- 1 Haz EXPANSION = FALSO.
- 2 Mientras CODOP no sea END:
 - 1 TOMA-LINEA.
 - 2 PROCESA-LINEA.

Etiquetas y expansión

- La etiqueta de la macrollamada se coloca como etiqueta de la primera línea de la macroexpansión, lo que permite usar a las macros como si fueran nemónicos.
- Observe que el cuerpo de la macro no tiene etiquetas, en su lugar hay referencias al contador de localidades.
- Esto evita que las etiquetas aparezcan múltiples veces generando errores de redefinición. Sin embargo, obliga a obtener **a mano** las referencias a CONTLOC.

Contenido

11 Funciones básicas del macroprocesador

- Definición y expansión de macros
- Tablas y lógica del macroprocesador

12 Características independientes de la máquina

13 Opciones de diseño del macroprocesador

Tablas de nombres y argumentos

- Los nombres de las macros se introducen en la **tabla de nombres** (TABNOM) que es un índice para TABDEF.
- Cuando se reconoce una invocación a macros se almacenan sus argumentos en una **tabla de argumentos** (TABARG) de acuerdo a la posición en que aparezcan.

Algoritmo del macroprocesador (2)

Procedimiento PROCESA-LINEA

- 1 Busca CODOP en TABNOM.
- 2 Si lo encuentra entonces EXPANDE.
- 3 Si no, si CODOP es MACRO entonces DEFINE.
- 4 Si no, escribe la línea fuente en el archivo expandido.

Algoritmo del macroprocesador (3)

Procedimiento DEFINE

- 1 Introduce el nombre en TABNOM y el prototipo en TABDEF.
- 2 Haz NIVEL = 1. Mientras NIVEL > 0:
 - 1 TOMA-LINEA.
 - 2 Si no es una línea de comentario:
 - 1 Sustituye parámetros por posicional.
 - 2 Introduce la línea en TABDEF.
 - 3 Si CODOP es MACRO, incrementa NIVEL.
 - 4 Si CODOP es MEND, decrementa NIVEL.

Algoritmo del macroprocesador (4)

Procedimiento EXPANDE

- 1 Haz EXPANSION = VERDADERO.
- 2 Toma el prototipo de TABDEF.
- 3 Copia los argumentos a TABARG.
- 4 Escribe la invocación como comentario.
- 5 Mientras no termine la definición de macro:
 - 1 TOMA-LINEA.
 - 2 PROCESA-LINEA.
- 6 Haz EXPANSION = FALSO.

Algoritmo del macroprocesador (5)

Procedimiento TOMA-LINEA

- 1 Si EXPANSION es VERDADERO:
 - 1 Toma la siguiente línea de la definición de la macro en TABDEF.
 - 2 Sustituye parámetros por posicional.
- 2 Si no:
 - 1 Lee la siguiente línea del archivo fuente.

Contenido

- 11 Funciones básicas del macroprocesador
- 12 Características independientes de la máquina
 - Concatenación de parámetros
 - Generación de etiquetas únicas
 - Expansión condicional de macros
 - Parámetros con palabras clave
- 13 Opciones de diseño del macroprocesador

Concatenación de parámetros

- Suponga que una macro tiene el parámetro &PAR y que en el cuerpo de la macro aparece el pseudosímbolo CAD&PAR@ENA.
- Es muy fácil modificar el macroprocesador para que reemplace &PAR por el valor del parámetro &PAR.
- A la @ se le llama **operador de concatenación**.
- Esto es útil cuando se van a procesar de forma similar dos o más series de variables que se llaman de forma parecida.

Contenido

- 11 Funciones básicas del macroprocesador
- 12 Características independientes de la máquina
 - Concatenación de parámetros
 - Generación de etiquetas únicas
 - Expansión condicional de macros
 - Parámetros con palabras clave
- 13 Opciones de diseño del macroprocesador

Generación de etiquetas únicas (1)

- Anteriormente habíamos prohibido el uso de etiquetas dentro de una macrodefinición.
- Esto es poco conveniente pues produce código propenso a errores y difícil de leer.
- Una forma de permitir etiquetas dentro de una macro es la de asegurar durante la macroexpansión que estas etiquetas se reemplazarán por otras **etiquetas únicas**, es decir, por etiquetas que no puedan aparecer en otra parte.

Generación de etiquetas únicas (2)

- Un mecanismo simple para lograr esto es agregar un **carácter especial** (uno que no pueda aparecer en una etiqueta normal) y un **contador** a cada etiqueta que se genere durante la macroexpansión.
- Este contador se incrementa cada vez que se haga una macroexpansión.
- El contador puede ser **numérico** (si las etiquetas permiten números) o **alfabético** (en caso de que sólo se permitan letras en las etiquetas).

Contenido

- 11 Funciones básicas del macroprocesador
- 12 Características independientes de la máquina
 - Concatenación de parámetros
 - Generación de etiquetas únicas
 - Expansión condicional de macros
 - Parámetros con palabras clave
- 13 Opciones de diseño del macroprocesador

Expansión condicional de macros

- La mayoría de los macroprocesadores contienen **macro instrucciones** que permiten cambiar su comportamiento de expansión.
- A esta característica se le llama **expansión de macros condicional**.
- En general, se tienen macroinstrucciones de **asignación** (SET), de **decisión** (IF, ELSE, ENDF) y de **ciclos** (WHILE, ENDW).
- Con frecuencia no se permite anidar macro instrucciones.

Contenido

- 11 Funciones básicas del macroprocesador
- 12 Características independientes de la máquina
 - Concatenación de parámetros
 - Generación de etiquetas únicas
 - Expansión condicional de macros
 - Parámetros con palabras clave
- 13 Opciones de diseño del macroprocesador

Parámetros con palabras clave

- A veces es conveniente usar **parámetros con palabras clave**, donde a cada parámetro se le asigna el valor de un argumento con una expresión de asignación.
- Esto permite que los parámetros estén en cualquier orden cuando se invoca una macro.
- Además, en la macrodefinición se podrían asociar **valores por omisión** a los parámetros, de modo que en una invocación sólo se den como argumentos los valores que sean distintos a los valores por omisión.

Contenido

- 11 Funciones básicas del macroprocesador
- 12 Características independientes de la máquina
- 13 Opciones de diseño del macroprocesador
 - Expansión de macros recursiva
 - Macroprocesadores de aplicación general
 - Macroprocesamiento en traductores de lenguajes

Expansión de macros recursiva (1)

- El algoritmo del procesador de macros estudiado es capaz de procesar definiciones de macros dentro de otras. Sin embargo, no es capaz de procesar invocaciones de macros dentro de otras.
- Hay dos razones por las cuales ocurre esto:
- La variable EXPANSION se pone en falso cuando se sale de la segunda expansión (olvidándose que se estaba a la mitad de la primera expansión).

Expansión de macros recursiva (2)

- Por otro lado, la segunda expansión sobrescribe TABARG (perdiendo los argumentos de la primera expansión).
- Estos problemas se pueden resolver fácilmente si el procesador de macros se escribe en un lenguaje de programación que permita llamadas recursivas, de modo que EXPANSION y TABARG se vuelvan variables locales de los procedimientos del algoritmo.

Contenido

- 11 Funciones básicas del macroprocesador
- 12 Características independientes de la máquina
- 13 Opciones de diseño del macroprocesador
 - Expansión de macros recursiva
 - Macroprocesadores de aplicación general
 - Macroprocesamiento en traductores de lenguajes

- Con frecuencia los procesadores de macros corresponden con un **lenguaje de programación específico**. Sin embargo, tener un **procesador de macros general** tiene la ventaja de que el programador no debe aprender un mecanismo de macros especial para cada lenguaje que conozca.
- Además, aunque la escritura de uno de estos macroprocesadores generales es más complicada que la de un macroprocesador específico, sólo se escribiría una vez.

Contenido

- 11 Funciones básicas del macroprocesador
- 12 Características independientes de la máquina
- 13 Opciones de diseño del macroprocesador
 - Expansión de macros recursiva
 - Macroprocesadores de aplicación general
 - Macroprocesamiento en traductores de lenguajes

Macroprocesamiento en traductores (2)

- El método más simple es el de un macroprocesador **línea a línea**, en el que la salida del macroprocesador se pasa al traductor conforme se va produciendo en lugar de escribirse en un archivo temporal.
- La cooperación puede ser más estrecha aún: se pueden compartir datos y rutinas, mejorar los mensajes de error emitidos, etc.
- Una desventaja de estos macroprocesadores es que se deben diseñar para un traductor específico que se volverá más complejo.

- Algunas de las dificultades a resolver en la escritura de un macroprocesador general son:
 - Ignorar los comentarios (que se señalan de forma distinta en cada lenguaje).
 - Identificación de constantes, operadores, identificadores y espacios en blanco.
 - Simulación de la sintaxis para invocación de macros, etc.

Macroprocesamiento en traductores (1)

- A los procesadores de macros estudiados hasta ahora también se les llama **preprocesadores**: estos procesan definiciones de macros y expanden invocaciones de macros, produciendo una versión expandida del código fuente, la cual se usará como entrada para un ensamblador o compilador.
- Sin embargo, también existe la posibilidad de combinar las funciones de procesamiento de macros con el traductor de lenguaje.