

第2章 組譯器



機械語言

- ▶ 電腦的運作原理，就是CPU不斷向記憶體取得指令來執行，而這些指令都是二進制的，即只有0和1，這形式的東西就是「機械語言」(Machine Code)了。
- ▶ MS-DOS 有一個名叫debug的程式，可以用來編寫機語。機械語言與記憶體及ASCII碼息息相關。

利用機器語言輸出 “Hello”

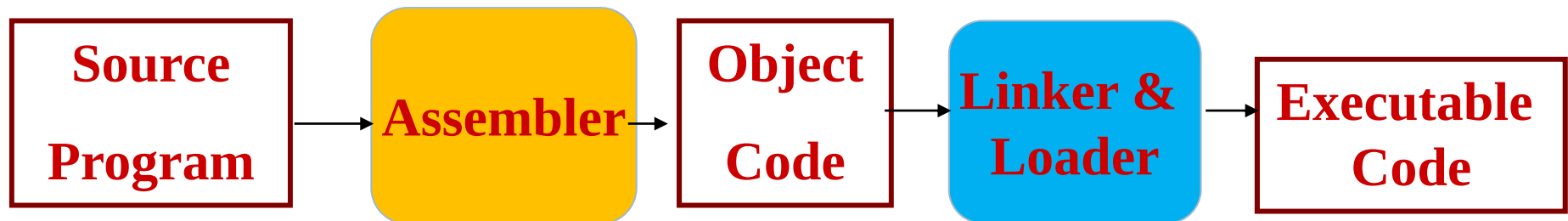
- ▶ C:\> debug
-
- ▶ 執行後出現了一個減號，然後輸 e200：
- ▶ -E 200<按Enter鍵> (從偏移位址200開始。輸入 “Hello,World”)
48<按空格>65<按空格> (輸入48h (H)和65h (e))
6C<按空格>6C<按空格> (輸入6Ch (l)和6Ch (l))
6F<按空格>2C<按空格> (輸入6Fh (o)和2Ch (,))
57<按空格>6F<按空格> (輸入57h (W)和6Fh (o))
72<按空格>6C<按空格> (輸入72h (r)和6Ch (l))
64<按空格>24<按空格> (輸入64h (d)和24h (\$))
<按Enter鍵> (“Hello,World” 已經輸入完畢)
-D 200<按Enter鍵> (顯示你剛剛輸入的內容：



組合語言

- ▶ 組合語言是把「機器指令」(或稱「機器碼」)表示成「文字指令」所構成的程式語言，使用組合語言所撰寫的程式需經Assembler(組譯器)將文字指令編譯成機器碼，所以組合語言可說是機械語言的進化。
- ▶
- ▶ 執行時的順序:
- ▶ 組合語言 -----> 組譯器 -----> 機械碼
- ▶ MOV AH,09 (Assembler) 00010010

組譯器 Assemblers



利用組語來輸出 “Hello”

- ▶ C:\> debug
- ▶ -a100
- ▶ -A 100 <按Enter鍵> (用彙編語言寫一個新程序在IP-100h處開始)
- MOV AH,09 <按Enter鍵> (選項DOS的09號功能使用，顯示字串串)
- MOV DX,0200 <按Enter鍵> (把輸出位址(200h)，放進暫存器)
- INT 21 <按Enter鍵> (執行DOS功能使用，顯示"Hello,World")
- INT 20 <按Enter鍵> (結束程序回到DOS狀態)
- <按Enter鍵> (結束彙編語言輸入，回到DEBUG輸入狀態)
- G <按Enter鍵>
- Hello,World
- Program terminated normally



-
- ▶ 組合語言所代表的是機器碼的文字指令，所以可以一對一地轉譯成機器碼，使其程式較為精簡，因此具備執行效能佳的優點，不過組合語言較難閱讀，也不好寫，因此隨著硬體及軟體技術的提升，也不斷有各種高階語言的誕生。



高階語言

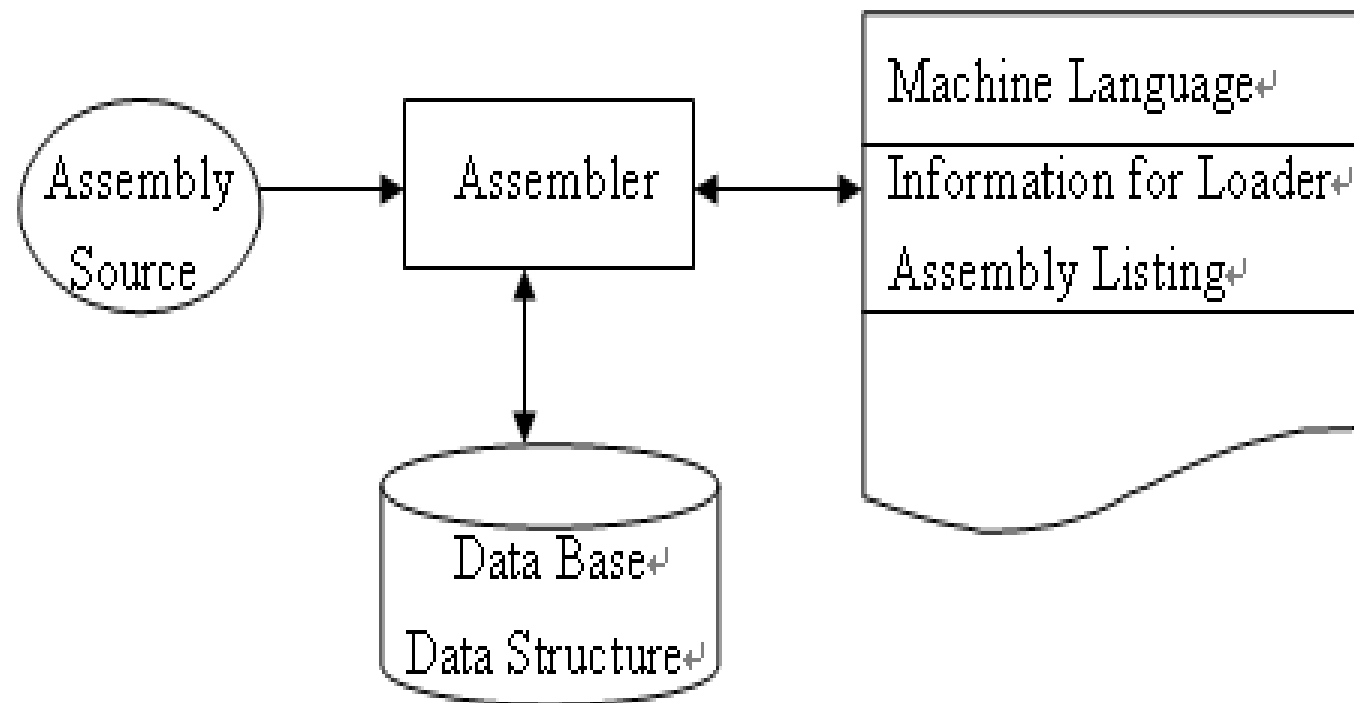
- ▶ 組合語言為低階語言，語言稱之為低階或高階在於其較接近機器碼或較接近人類語言，較接近機器碼的語言稱為低階語言，較接近人類語言的語言稱為高階語言。
- ▶ 高階語言以類似英文和數學的型態出現，將所能使用者可能用到的功能、函數等，全都內建在語言之中，使用者所需要的，高階語言中都有，由於有了編譯器(compiler)，使得程式語言有極大的進步，不必再使用艱澀難懂的機械語言，可以用類似人類語言的程式語言，來撰寫程式。

編譯器 (COMPILER)

- ▶ (1) 編譯器就是一種能接受高階語言程式當作輸入,而產生等效的機械語言為輸出的軟體程式,例如 Turbo C, C++, Borland C++, Microsoft C, Visual C++ etc.
- (2) 編譯器基本上由語言分析 (Lexical Analysis), 語法分析 (Syntax Analysis), 編碼產生器 (Code Generator), 符號表 (Symbol Table) 所組成.
- ▶ 原始程式 --> 經由編譯器 --> 變成目的檔 --> 經由連結器 --> 變成執行檔
- ▶ SOURCE.C --> COMPILER --> SOURCE.OBJ --> LINKER --> SOURCE.EXE



組譯器之結構



組譯器的基本功能

- ▶ 將助憶碼 (opcode, 組合語言指令) 轉換成機器碼
- ▶ 指定機器位址給符號標籤
- ▶ 組合語言 -> 目的碼 (object code)



組譯器- 簡介

- ▶ 組譯程式之類型
 - ▶ One-Pass Assembler(單回合組譯程式)
 - ▶ Two-Pass Assembler(雙回合組譯程式)
 - ▶ Multi-Pass Assembler(多回合組譯程式)
 - ▶ 組譯程式之基本功能
 - ▶ 將助憶碼轉成對應之機器碼
 - ▶ 指定機器位址給所定義的符號標記(symbolic label)
 - ▶ 處理虛擬指令(假指令、組譯器指引命令)
 - ▶ 處理前向參考(forward reference)
 - ▶ 產生報表檔(listing)
 - ▶ 產生目的碼(object code)
 - ▶ 簡單的SIC組譯程式之功能(參考圖2.1-2.2)
 - ▶ 將助憶碼轉成機器碼
 - ▶ 將符號運算元轉成相對之位址
 - ▶ 建立適當的機器碼格式
 - ▶ 將資料常數轉成機器內部表示式
 - ▶ 產生目的碼及報表檔
-



假指令(Assembler Directive) (1)

- ▶ (Pseudo-instruction , Assembler Directive)
- ▶ 並非機器程式語言的助記碼
- ▶ 乃告訴組合程式如何做組譯工作的指令。(亦即可改變組合程式本身的狀況)



假指令(Assembler Directive) (2)

- ▶ 並不會被轉入到 Object Program
 - ▶ Provide instructions to the assembler itself.
- ▶ 例如：
 - ▶ START
 - ▶ END
 - ▶ BYTE、WORD（宣告型態）
 - ▶ RESB、RESW（保留緩衝區）



內容

- ▶ 2.1節:型組譯器的基本動作
- ▶ 2.2節:一些擴充機制
- ▶ 2.3節:機器無關的組合語言特性和實作
- ▶ 2.4節:重要而不同的一些設計方法



2.1 基本組譯器功能

- ▶ 組譯器指引（`assembler directives`）
 - ▶ `START` 指定程式名稱和起始位址
 - ▶ `END` 指示原始程式的結束處，並指定程式中第一個可執行的指令
 - ▶ `BYTE` 定義字元或十六進位的常數，並且指出其可佔用之位元組的數量
 - ▶ `WORD` 定義一個字組的整數常數
 - ▶ `RESB` 保留所示數量的位元組，供資料區使用
 - ▶ `RESW` 保留所示數量的字組，供資料區使用



SIC組合語言程式的範例

```

5      COPY      START      1000      COPY FILE FROM INPUT TO OUTPUT
10     FIRST     STL        RETADR     SAVE RETURN ADDRESS
15     CLOOP     JSUB       RDREC      READ INPUT RECORD
20                                     TEST FOR EOF (LENGTH = 0)
25                                     ZERO
30                                     JEQ      ENDFIL      EXIT IF EOF FOUND
35                                     JSUB       WRREC      WRITE OUTPUT RECORD
40                                     J          CLOOP      LOOP
45     ENDFIL     LDA        EOF        INSERT END OF FILE MARKER
50                                     STA        BUFFER
55                                     LDA        THREE
60                                     STA        LENGTH
65                                     JSUB       WRREC      WRITE EOF
70                                     LDL         RETADR     GET RETURN ADDRESS
75                                     RSUB      RETURN TO CALLER
80     EOF        BYTE      C'EOF'
85     THREE     WORD      3
90     ZERO      WORD      0
95     RETADR     RESW      1
100    LENGTH    RESW      1      LENGTH OF RECORD
105    BUFFER     RESB      4096    4096-BYTE BUFFER AREA
110    .
115    .      SUBROUTINE TO READ RECORD INTO BUFFER
120    .
125    RDREC      LDX        ZERO      CLEAR LOOP COUNTER
130    LDA        ZERO      CLEAR A TO ZERO
135    RLOOP      TD         INPUT     TEST INPUT DEVICE
140    JEQ        RLOOP      LOOP UNTIL READY
145    RD         INPUT     READ CHARACTER INTO REGISTER A
150    COMP       ZERO      TEST FOR END OF RECORD (X'00')
155    JEQ        EXIT      EXIT LOOP IF EOR
160    STCH       BUFFER,X   STORE CHARACTER IN BUFFER
165    TIX        MAXLEN     LOOP UNLESS MAX LENGTH
170    JLT        RLOOP      HAS BEEN REACHED
175    EXIT       STX        LENGTH    SAVE RECORD LENGTH
180    RSUB      RETURN TO CALLER
185    INPUT      BYTE      X'F1'     CODE FOR INPUT DEVICE
190    MAXLEN     WORD      4096
195    .
200    .      SUBROUTINE TO WRITE RECORD FROM BUFFER
205    .
210    WRREC      LDX        ZERO      CLEAR LOOP COUNTER
215    WLOOP      TD         OUTPUT     TEST OUTPUT DEVICE
220    JEQ        WLOOP      LOOP UNTIL READY
225    LDCH       BUFFER,X   GET CHARACTER FROM BUFFER
230    WD         OUTPUT     WRITE CHARACTER
235    TIX        LENGTH     LOOP UNTIL ALL CHARACTERS
240    JLT        WLOOP      HAVE BEEN WRITTEN
245    RSUB      RETURN TO CALLER
250    OUTPUT     BYTE      X'05'     CODE FOR OUTPUT DEVICE
255    END        FIRST

```

簡單的SIC組譯器

5	COPY	START	1000
10	FIRST	STL	RETADR
15	CLOOP	JSUB RDREC	
20		LDA	LENGTH
25		COMP	ZERO
30		JEQ	ENDFIL
35		JSUB WRREC	
40		J	CLOOP



簡單的SIC組譯器(1)

- ▶ 1.把助記碼(mnemonic code)轉換成機器碼(machine code)。
 - ▶ 如 STL —> 14 ; J —> 3C
- ▶ 2.把符號式運算元或符號式地址(Symbolic operand / Address)轉換成內部表示法或記憶地址。
 - ▶ 如 5 —> 0000 0000 0000 0000 0000 0101 ;
 - ▶ RETADR —> 1033H



簡單的SIC組譯器(2)

- ▶ 3.按照指令格式(Instruction Format)，把運算碼(operation code)和取址訊息(Address Information)組合成完整的機器語言指令。
- ▶ 4.把資料常數轉換成內部表示法。
 - ▶ 如 'EOF' —> 454F46H
- ▶ 5.產生列表程式及目的程式(*訂好格式*)
- ▶ 處理假指令 START、END、BYTE、RESW、RESB、WORD



簡單的SIC組譯器(3)

- ▶ 最後產出的 Object Program :
 - ▶ 即原始程式的機器語言碼。
 - ▶ 可以被載入程式(Loader)載入記憶體中等待執行。
 - ▶ Object Program 的結構如下頁所示。



簡單的SIC組譯器

- ▶ 組譯器需要掃描兩次程式, 第一次決定每一行的機器位址, 第二次產生目的碼

Pass 1	SYMTAB 符號表	Pass 2
	RETADR 1033	STL RETADR 141033
	LENGTH 1036	...
	BUFFER 1039	
	...	

2.1.1 簡易的SIC組譯器

1. 將助憶碼轉換成對應的機器語言，例如將第10行的STL轉換成14。
2. 把符號運算元轉換成對應的機器位址，例如將第10行的RETADR轉換成1033。
3. 依適當的格式，建立機器指令。
4. 將原始程式內的常數資料，轉換成機器內部的表示方式，例如將第80行的EOF轉換成454F46。
5. 產生目的碼程式和組譯列表。



組譯圖2.1程式所產生之具目的碼的程式

5	1000	COPY	START	1000	
10	1000	FIRST	STL	RETADR	141033
15	1003	CLOOP	JSUB	RDREC	482039
20	1006		LDA	LENGTH	001036
25	1009		COMP	ZERO	281030
30	100C		JEQ	ENDFIL	301015
35	100F		JSUB	WRREC	482061
40	1012		J	CLOOP	3C1003
45	1015	ENDFIL	LDA	EOF	00102A
50	1018		STA	BUFFER	0C1039
55	101B		LDA	THREE	00102D
60	101E		STA	LENGTH	0C1036
65	1021		JSUB	WRREC	482061
70	1024		LDL	RETADR	081033
75	1027		RSUB		4C0000
80	102A	EOF	BYTE	C' EOF'	454F46
85	102D	THREE	WORD	3	000003
90	1030	ZERO	WORD	0	000000
95	1033	RETADR	RESW	1	
100	1036	LENGTH	RESW	1	
105	1039	BUFFER	RESB	4096	
110		.			
115		.	SUBROUTINE TO READ RECORD INTO BUFFER		
120		.			
125	2039	RDREC	LDX	ZERO	041030
130	203C		LDA	ZERO	001030
135	203F	RLOOP	TD	INPUT	E0205D
140	2042		JEQ	RLOOP	30203F
145	2045		RD	INPUT	D8205D
150	2048		COMP	ZERO	281030
155	204B		JEQ	EXIT	302057
160	204E		STCH	BUFFER, X	549039
165	2051		TIX	MAXLEN	2C205E
170	2054		JLT	RLOOP	38203F
175	2057	EXIT	STX	LENGTH	101036
180	205A		RSUB		4C0000
185	205D	INPUT	BYTE	X' F1'	F1
190	205E	MAXLEN	WORD	4096	001000
195		.			
200		.	SUBROUTINE TO WRITE RECORD FROM BUFFER		
205		.			
210	2061	WRREC	LDX	ZERO	041030
215	2064	WLOOP	TD	OUTPUT	E02079
220	2067		JEQ	WLOOP	302064
225	206A		LDCH	BUFFER, X	509039
230	206D		WD	OUTPUT	DC2079
235	2070		TIX	LENGTH	2C1036
240	2073		JLT	WLOOP	382064
245	2076		RSUB		4C0000
250	2079	OUTPUT	BYTE	X' 05'	05
255			END	FIRST	

簡單的SIC組譯器

Line	Loc				Object code
5	1000	COPY	START	1000	
10	1000	FIRST	STL	RETADR	141033
15	1003	CLOOP	JSUB	RDREC	482039
20	1006		LDA	LENGTH	001036
25	1009		COMP	ZERO	281030
30	100C		JEQ	ENDFIL	301015
35	100F		JSUB	WRREC	482061
40	1012		J	CLOOP	3C1003
...					
80	102A	EOF	BYTE	C'EOF'	
85	102D	THREE	WORD	3	
90	1030	ZERO	WORD	0	
95	1033	RETADR	RESW	1	
100	1036	LENGTH	RESE	1	
105	1039	BUFFER	RESB	4096	

2.1.1 簡易的SIC組譯器

- ▶ 一個簡易目的程式的格式中，包括三種記錄：表頭（Header）、本文（Text）、結束（End）。



2.1.1 簡易的SIC組譯器

- ▶ 表頭記錄：

- ▶ 欄 1 H
- ▶ 欄 2—7 程式名稱
- ▶ 欄 8—13 目的程式的起始位址（**16**進位值）
- ▶ 欄 14—19 目的程式的長度，以位元組為單位



2.1.1 簡易的SIC組譯器

- ▶ 本文記錄：
 - ▶ 欄 1 T
 - ▶ 欄 2—7 此記錄之目的碼的起始位址
 - ▶ 欄 8—9 此記錄之目的碼的長度(位元組)
 - ▶ 欄 10—69 目的碼，以16進位表示



2.1.1 簡易的SIC組譯器

- ▶ 結束記錄：
 - ▶ 欄 1 E
 - ▶ 欄 2—7 目的程式中第一個可執行指令的位址

Header Record

H	Program Name	Starting Add	Length	
---	--------------	--------------	--------	--

Text Record

--	--	--	--

Starting Add in this record

Object Code

End Record

--	--	--

Address of First Executable instruction



目的程式

- ▶ 產生目的碼的格式

HCOPY 00100000107A

T0010001E141033482039001036...

T00101E150C1036482061081033...

T0020391E041030001030E0205D...

...

E001000



2.1.1 簡易的SIC組譯器

- ▶ 對應圖2.2的目的程式

```
HCOPY  00100000107A
T0010001E1410334820390010362810303010154820613C100300102A0C103900102D
T00101E150C10364820610810334C0000454F46000003000000
T0020391E041030001030E0205D30203FD8205D2810303020575490392C205E38203F
T0020571C1010364C0000F1001000041030E02079302064509039DC20792C1036
T002073073820644C000005
E001000
```



目的程式

- ▶ 程式長度 = $207A - 1000 = 107A$ (見圖2.2, 2.3)
- ▶ 並沒有1033-2038間的目的碼, 這部份由載入器(loader, 第三章) 保留, 供程式執行時使用



Forward Reference

- ▶ A reference to a label that is defined later in the program
 - ▶ 1000 FIRST STL RETADR 141033
 - ▶ 1033 RETADR RESW 1
- ▶ 解决方法：Two Pass scanning.
 - ▶ Pass 1 : Define symbols.
 - ▶ Pass 2 : Assemble instructions and generate object program.
- ▶ Two Passes Assembler 演算法 (2.1.2)



2.1.1 簡易的SIC組譯器-二階段之簡易組譯器

✕ 第一階段（定義符號）

1. 為程式中的所有指令設置其位址
2. 記載程式中所有標記符號的值（位址），以供第二階段處理之用
3. 處理組譯器指引（此項處理會影響位址配置，如決定 **BYTE**、**RESW** 所定義之資料段的長度）



2.1.1 簡易的SIC組譯器-二階段之簡易組譯器

- ✖ 第二階段（組譯指令並產生目的程式）
 1. 組譯指令（將指令轉譯成機器碼，並尋找位址）
 2. 產生 **BYTE**、**WORD** 所定義的資料值
 3. 處理在第一階段尚未完成之組譯器指引
 4. 輸出目的程式和組譯器列表



2.1.2組合語言與資料結構

- ▶ 組譯器使用了兩個內部資料結構運算碼表 **OPTAB** 和符號表**SYMTAB**
- ▶ 運算碼表的作用是紀錄運算碼
- ▶ 符號表的作用是儲存給標籤的位址
- ▶ 另外還需要位置計數器 **LOCCTR**, 這是用來協助指派位址的變數, 其會被出使化為 **START** 敘述的起始位址



運算碼表 OPTAB

- ▶ 由許多Entry組成。每一可能包含下列特性：助記碼,機器碼,長度,格式,
- ▶ 必須至少含有助憶碼和其機器碼, 更複雜的組譯器則會含有更多資訊 (例如指令長度)
- ▶ 通常是雜湊 (HASH) 表格, 此表的資訊在組譯器建置時就定義好了, 而不是執行時才載入
- ▶ 通常是靜態表格, 意思是不會新增或刪除資料



2.1.2 組譯器演算法與資料結構

- ▶ **OPTAB**是用來查詢助憶碼，並將其轉譯成對應的機器語言
 - ▶ 在第一階段時，**OPTAB**是用來檢查原始程式碼中的指令是否正確；而在第二階段中，則是利用**OPTAB**將指令轉換成機器語言
- ▶ **SYMTAB**是用來存放程式中標記符號的值（位址）
- ▶ 程式位置計數器（Location Counter）**LOCCTR**



符號表 SYMTAB

- ▶ 由許多Entry(Record)組成。每一Entry可能包含下列特性：
 - ▶ 符號名稱
 - ▶ 符號的值(可能是地址的值,也可能是資料上的常數值)
 - ▶ 符號的長度(佔幾個Byte)
 - ▶ 符號的特性(跟Run Time 程式所存放的位置有關或無關)
- ▶ 儲存標記(Label)的名稱及位址值、錯誤旗標(重複定義)、含標記的資料區或指令的型態及長度等資訊
- ▶ 在各pass中的用途
 - ▶ Pass 1中將標記符號及指定位址(由LOCCTR指定)填入SYMTAB中
 - ▶ Pass 2中將標記符號之值插入機器碼中，形成目的碼



符號表 SYMTAB

- ▶ 標示錯誤的旗標 (例如同一個標籤定義兩次)
- ▶ 組譯器第一次執行時, 會將其標籤及位址 (由位置計數器取得) 輸入符號表
- ▶ 組譯器第二次執行時, 若碰到標籤符號時, 會在符號表中尋找其位址以供插入



位置計數器(Location Counter)

- ▶ **PC: Run Time**, 下一個要執行的指令在哪裡？
- ▶ **LOCCTR:**
 - ▶ 指定位址之變數(variable), 用來count下一個指令或變數的記憶體位址
 - ▶ 處理每一敘述後，將組譯後的指令或資料區之長度加到LOCCTR
 - ▶ **At Assembly Time**, 組合程式組譯出來的下一個Byte, 要放在哪裡
 - ▶ 它同時可用來統計整個Object Program共佔幾個Bytes



其他資料結構

- ▶ 一些Buffer(Array of Characters)
 - ▶ Object Record: 每一 Record 對應object file 一個 line:
 - ▶ SourceLine
 - ▶ ListLine/Intermediate Line
- ▶ 其他

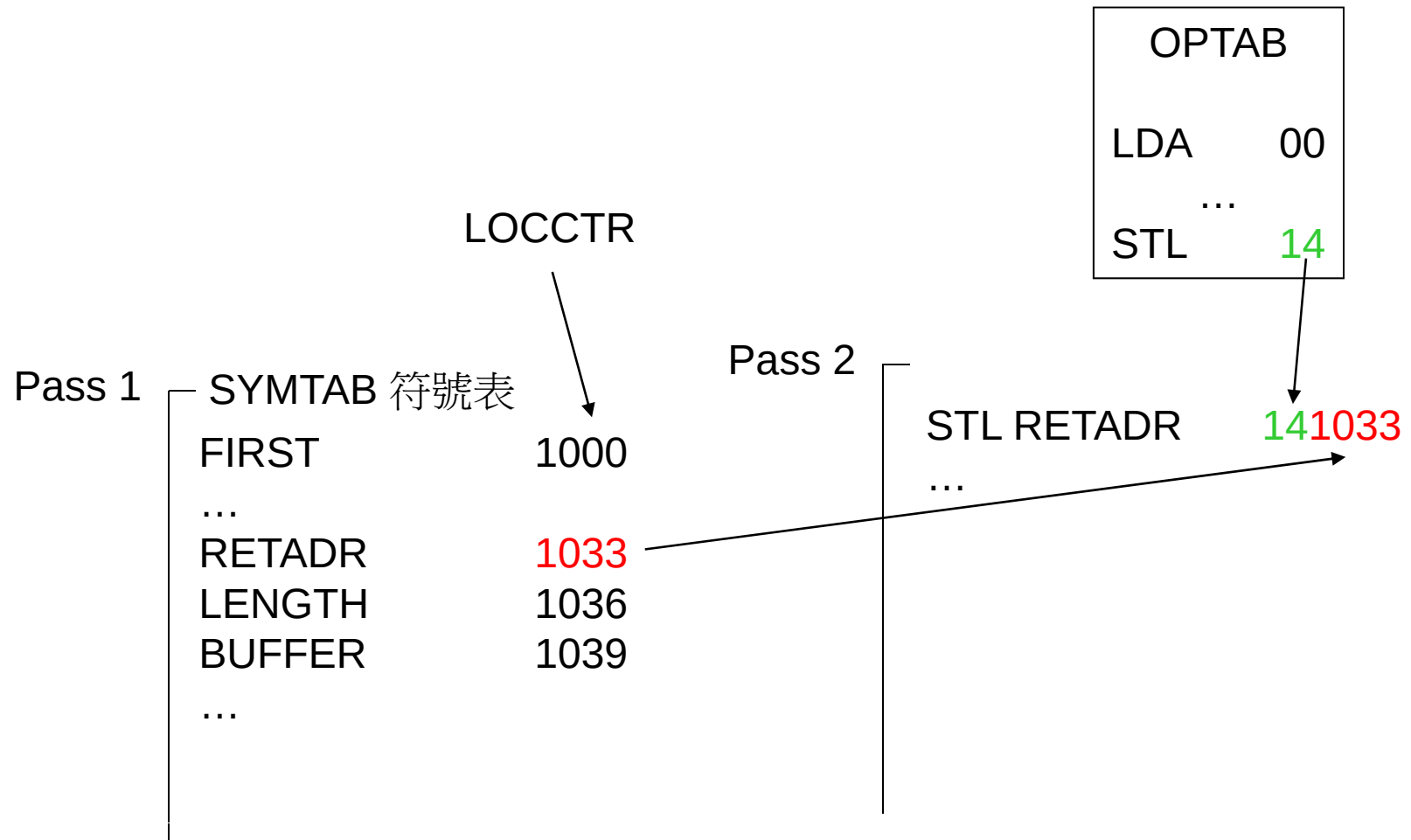


其他設計上的考慮因素

- ▶ 是Free Format 或 Fixed Format?
- ▶ 每一回合的輸入是什麼?
- ▶ 尚需考慮Team Work , Load Balance Replication , Communication.....



範例－組譯器的運作



Two Passes Assembler (1)

- ▶ Pass 1:
 - ▶ Assign address to all statements in the program.
 - ▶ Save values (addresses) assigned to all labels for use in Pass 2.
 - ▶ Perform some processing of assembler directives.



Two Passes Assembler (2)

- ▶ Pass 2:
 - ▶ Assemble instructions (translating operation codes and looking up addresses).
 - ▶ Generate data values defined by BYTE, WORD, etc.
 - ▶ Perform processing of assembler directives not done during pass 1.
 - ▶ Write the object program and the assembly listing.



2 pass 組譯程式演算法

Pass 1之演算法

```
begin
  讀取第一行程式
  If OPCODE='START' then
    begin
      將#[operand]存為起始位址
      LOCCTR = #[operand]
      將該行寫至中間檔(intermediate file)
      讀取下一行
    end
  else
    LOCCTR = 0
  while OPCIDE ≠ 'END' do
    begin
      if 不是註解行 then
        begin
          if 標記行欄有定義符號 then
            begin
              到SYMTAM中尋找該標記
              if 找到 then
                設定錯誤旗標(重複符號)
              else
                將(LABEL、LOCCTR)插入SYMTAB
            end
          end
        end
      end
    end
  end
```

```
到OPTAB中找尋運算碼
if 找到
  LOCCTR = LOCCTR + 3 (指令長度)
else if OPCODE = 'WORD' then
  LOCCTR = LOCCTR + 3
else if OPCODE = 'RESW' then
  LOCCTR = LOCCTR + 3 * #[operand]
else if OPCODE = 'RESB' then
  LOCCTR = LOCCTR + #[operand]
else if OPCODE = 'BYTE' then
  begin
    找尋常數之位元組數目(長度)
    LOCCTR = LOCCTR + 數目
  end
else
  設定錯誤旗標(無效之運算碼)
end(不是註解行)
將該行寫入中間檔
讀取下一行
end(while)
將最後一行寫入中間檔
儲存程式長度(LOCCTR - 起始位址)
end(Pass 1)
```


2 pass 組譯程式演算法

- Pass 2之演算法

```
begin
  讀取第一行程式(從中間檔)
  If OPCODE='START' then
    begin
      將該行寫入列表檔
      讀取下一行
    end
  else
    ① 將表頭記錄寫入目的程式
    開始第一個本文記錄
    ② while OPCODE ≠ 'END' do
      begin
        ③ if 不是註解行 then
          begin
            到OPTAB找尋運算碼
            ④ if 找到 then
              begin
                if 運算元欄為符號 then
                  begin
                    到SYMTAB中尋找該符號
                    if 找到 then
                      將符號值存為運算元位址
```

```
                    ⑤ else
                      begin
                        將0存為運算元位址
                        ⑤ 設定錯誤旗標(未定義之符號)
                      end
                    ④ end(if symbol)
                  else
                    將0存為運算元位址
                    ③ 組譯成目的碼
                    end(if opcode found)
                  else if OPCODE = 'BYTE' or 'WORD' then
                    轉換常數為目的碼
                    if 目的碼不符合目前本文記錄
                      begin
                        將本文記錄寫入目的程式
                        開始另一新的本文記錄
                      end
                    ② 將目的碼加入本文記錄
                    end(不是註解行)
                    將該行寫入列表檔
                    ① 讀取下一行
                    end(while not END)
                    將最後本文資料寫入目的程式
                    將結尾記錄寫入目的程式
                    將最後一行寫入列表檔
                  end(Pass 2)
```

第一階段-1

```
begin
  read first input line
  if OP CODE = 'START' then
    begin
      save #[OPERAND] as starting address
      initialize LOCCTR to starting address
      write line to intermediate file
      read next input line
    end {if START}
  else
    initialize LOCCTR to 0
  while OP CODE ≠ 'END' do
    begin
      if this is not a comment line then
        begin
          if there is a symbol in the LABEL field then
            begin
              search SYMTAB for LABEL
              if found then
                set error flag (duplicate symbol)
              else
                insert (LABEL,LOCCTR) into SYMTAB
            end {if symbol}
          search OPTAB for OP CODE
          if found then
            add 3 {instruction length} to LOCCTR
```

第一階段-2

```
    else if OP CODE = 'WORD' then
        add 3 to LOCCTR
    else if OP CODE = 'RESW' then
        add 3 * #[OPERAND] to LOCCTR
    else if OP CODE = 'RESB' then
        add #[OPERAND] to LOCCTR
    else if OP CODE = 'BYTE' then
        begin
            find length of constant in bytes
            add length to LOCCTR
        end {if BYTE}
    else
        set error flag (invalid operation code)
    end {if not a comment}
    write line to intermediate file
    read next input line
end {while not END}
write last line to intermediate file
save (LOCCTR - starting address) as program length
end {Pass 1}
```



第二階段-1

```
begin
  read first input line {from intermediate file}
  if OPCODE = 'START' then
    begin
      write listing line
      read next input line
    end {if START}
  write Header record to object program
  initialize first Text record
  while OPCODE ≠ 'END' do
    begin
      if this is not a comment line then
        begin
          search OPTAB for OPCODE
          if found then
            begin
              if there is a symbol in OPERAND field then
                begin
                  search SYMTAB for OPERAND
                  if found then
                    store symbol value as operand address
                  else
                    begin
                      store 0 as operand address
                      set error flag (undefined symbol)
                    end
                end {if symbol}
            end {if found}
          else
            store 0 as operand address
          end {if symbol}
        end
      end {if not comment line}
    end
  end {while}
```



第二階段-2

```
        else
            store 0 as operand address
            assemble the object code instruction
        end {if opcode found}
    else if OPCODE = 'BYTE' or 'WORD' then
        convert constant to object code
        if object code will not fit into the current Text record then
            begin
                write Text record to object program
                initialize new Text record
            end
            add object code to Text record
        end {if not comment}
        write listing line
        read next input line
    end {while not END}
    write last Text record to object program
    write End record to object program
    write last listing line
end {Pass 2}
```



2.2 與機器有關的組譯器功能

- ▶ 主要是進行SIC/XE機器組譯器的設計與實做
- ▶ 檢視擴充機器的硬體和功能的成效



SIC/XE 不同於 SIC (1)

- ▶ 立即定址型式(Immediate Addressing Mode)
- ▶ 間接定址型式(Indirect Addressing Mode)
- ▶ PC相對定址型式(Program counter relative)



SIC/XE 不同於 SIC (2)

- ▶ 基底相對定址型式(Base relative)
- ▶ 暫存器－暫存器指定
- ▶ 採用格式四的指令



Why ?

- ▶ 為了增加程式執行的速度。
 - ▶ 指令變短了，擷取指令的時間減少。
 - ▶ 運算元已經在指令本身了，無須再做 Memory Read 以取出運算元。
 - ▶ 運算元已經在CPU的暫存器內，Access Time較短。
 - ▶ 可能避免另一指令的執行。



SIC/XE 不同於 SIC (3)

- ▶ SIC/XE有較大的主記憶體空間，意味者可能會有足夠的空間以同時載入和執行數個程式。這種數個程式共享機器資源的操作使用狀況稱為Multi-programming。
- ▶ Multiprogramming的操作方式，可提高機器的使用效率。但是，程式究竟載入記憶體的什麼地方，並非組一時指明固定的位置，而是將執行的狀況，動態決定的，因此需要有重新定址的觀念。
- ▶ 組譯時目的程式的初始定址不等於執行時Core Image的初始定址！



SIC/XE Assembler

- ▶ 新增符號：
 - ▶ @ : Indirect Addressing.
 - ▶ # : Immediate Operand.
 - ▶ + : Format 4 Instruction.
- ▶ 定址模式的考量：
 - ▶ 若無 BASE 宣告，則優先考慮 PC Relative
 - ▶ 若 PC Relative 無法使用
（如 disp 超過範圍）則使用 Base Relative



2.2 與機器相關的組譯器特性

- ▶ 「間接定址」是在運算元之前加一個「@」符號來表示
- ▶ 「立即運算元」則前置一個「#」符號來表示
- ▶ 引用到記憶體:使用「程式計數器相對模式」或「基底相對模式」
- ▶ 大多數的「暫存器到記憶體」(register-to-memory)指令，是使用「程式計數器相對位址」或「基底相對定址」來進行組譯。
- ▶ 「基底相對定址模式」下，位移值只能由0到4095；而在「程式計數器相對定址模式」下，位移值是-2048到+2047之間。
- ▶ 定此類的定址模式。



2.2.1 指令格式和定址模式

- ▶ 如果位移需要「程式計數器相對模式」及「基底相對位址模式」時，則因所需空間太大而無法適合於3位元組指令，必須使用4位元組的擴展格式
- ▶ 在擴展指令格式上，原始程式碼的運算碼前必須加一個「+」的前置符號
- ▶ 程式設計師必須自行指



SIC/XE 指令

- ▶ 有兩種：
 - ▶ Register-to-Register Instruction
 - ▶ (ex) COMPR A, S (A004)
 - ▶ (解析) COMPR = A0,
 Register A = 0,
 Register S = 4.
 - ▶ 一般的 Register-to-Memory Instruction
 - ▶ $\text{Disp} = \text{Target Addr} - \text{PC}$ 或 $\text{Target Addr} - \text{Base}$



如何組譯 R-R 指令?

- ▶ 如 line 125, 130, 132, 150, 210, 235.....
- ▶ **(Step 1)**查表把助記碼換成機器碼
- ▶ **(Step 2)**把暫存器的符號換成代號
 - ▶ 可借助 Symbol Table，事先塞入這些暫存器的符號



使用定址型式的原則

- ▶ 盡量採用相對定址型式
 - ▶ PC relative
 - ▶ Bass relative
- ▶ 如果範圍太遠，才採用格式四的指令。
- ▶ 組譯格式四的指令，並不造成問題。
 - ▶ Simple, Simple Indexed, Immediate, Indirect



機器相關(Machine-dependent)之特性

- ▶ SIC/XE之製作

- ▶ 定址模式

- ▶ 間接定址：在運算元之前加上@表示

- 圖2-6第70行: J @RETADR 3E2003

- ▶ 立即定址：在運算元之前加上#表示

- 圖2-6第12、25、55、133行: CMP #0 290000

- ▶ 相對定址：

- 相對基底:位移量:0 ~ 4095

- 由programmer用BASE宣告使用基底相對定址：BASE LENGTH

- NOBASE用以解除暫存器B作為基底相對定址

- 相對PC:由組譯器自行決定，位移量:-2048 ~ 2047

- 格式四(4 bytes，需由programmer指定):若基底/PC相對定址無法定址時使用

- 1.在運算碼前加上以+表示

- 圖2-6第15、35、65、133行: +LDT #4096 75101000

- ▶ 組譯器決定定址模式之檢查順序: 格式四 → PC相對 → 基底相對 → 錯誤

- ▶ 優點：增進程式效率

- ▶ 速度較快：使用暫存器存取資料

- ▶ 程式較小：較多的定址模式
-



機器相關(Machine-dependent)之特性

► 範例：圖2.5 ~ 2.6

① 10 0000 FIRST STL RETADR 17202D ; 140030 (?)

140030 = 0001 0100 0000 0000 0011 0000

組譯器採用PC相對定址，且為SIC/XE指令，故 $n=i=1$ ， $p=1$

$TA=(PC) + disp$ ，而 $PC=003$ 、 $TA=030 \rightarrow disp=030 - 003=002D$

$\therefore$ 目的碼 = 0001 0111 0010 0000 0010 1101 = 17202D

② 40 0017 J CLOOP 3F2FEC ; 3C0006 (?)

3C0006 = 0011 1100 0000 0000 0000 0110

組譯器採用PC相對定址，且為SIC/XE指令，故 $n=i=1$ ， $p=1$

$TA=(PC) + disp$ ，而 $PC=01A$ 、 $TA=006 \rightarrow disp=006 - 01A=FEC$ (?)

$\therefore$ 目的碼 = 0011 1111 0010 1111 1110 1100 = 3F2FEC

③ 160 104E STCH BFFER,X 57C003 ; 540036 (?)

組譯器採用基底相對定址，且為SIC/XE指令，故 $n=i=1$ ， $b=1$ ， $x=1$

$TA=(B) + disp$ ，而 $B=033$ 、 $TA=036 \rightarrow disp=036 - 003=003$

$\therefore$ 目的碼 = 0101 0111 1100 0000 0000 0011 = 57C003



機器相關(Machine-dependent)之特性

▶ ④ 55 0020 LDA #3 010003

▶ ⑤ 133 103C +LDT #4096 75101000

▶ ⑥ 12 0003 LDB #LENGTH 69202D



SIC/XE 程式片段範例

5	0000	COPY	START	0	
10	0000	FIRST	STL	RETADR	17202D
12	0003		LDB	#LENGTH	69202D
13			BASE	LENGTH	
15	0006	CLOOP	+JSUB	RDREC	4B101036
20	000A		LDA	LENGTH	032026
25	000D		COMP	#0	290000
30	0010		JEQ	ENDFIL	332007
35	0013		+JSUB	WRREC	4B10105D
40	0017		J	CLOOP	3F2FEC
45	001A	ENDFIL	LDA	EOF	032010
50	001D		STA	BUFFER	0F2016
55	0020		LDA	#3	010003
60	0023		STA	LENGTH	0F200D
65	0026		+JSUB	WRREC	4B10105D
70	002A		J	@RETADR	3E2003
80	002D	EOF	BYTE	C' EOF '	454F46
95	0030	RETADR	RESW	1	
100	0033	LENGTH	RESW	1	
105	0036	BUFFER	RESB	4096	
110		.			

2.2.2 程式重定位

- ▶ 希望許多個程式能夠同時共享一部電腦的記憶體及其他資源。
- ▶ 55 101B LDA THREE 00102D
- ▶ 在圖2.3的目的碼程式中，此指令是轉譯成00102D，而且位址 102D的內容將載入到A暫存器中。



2.2.2 程式重定位

- ▶ 當組譯器要產生JSUB指令的目的碼時，必須先插入「RDREC的位址是相較於程式起始位址」的資訊（這就是把位址計數器的初始值設為0的原因）。
- ▶ 組譯器也會為載入器產生一些指令，指示在載入器時，將起始位址加到JSUB指令的位址欄上。



機器相關(Machine-dependent)之特性

- ▶ 程式重定位(Program Relocation)-multiprogramming
 - ▶ 絕對位址程式(Absolute program)
 - ▶ 程式之起始位址於組譯時即決定，且每次載入之執行位址都相同
 - ▶ 其缺點為
 - 記憶體無法有效利用與共享(share)
 - 記憶體中之目的碼不易辨別其值為位址(address)或資料(data)
 - ▶ 可重定位程式(Relocatable program)
 - ▶ 程式之起始位址於載入時決定，且每次載入之位址未必相同
 - ▶ 包含由組譯器註明需作位址修正的資訊之目的程式
 - ▶ 組譯器產生可重定位程式之目的碼時，會加入一些資訊(修正記錄)供載入程式作為調整位址用(加入程式之起始位址)



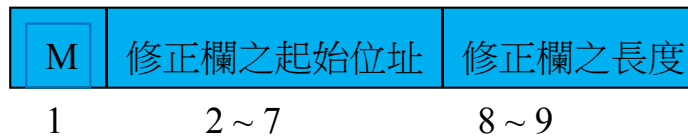
程式重定位(Relocation) (1)

- ▶ 為什麼要重新定址(Relocation)?
- ▶ 組譯程式不知道程式將載入的實際位置，因此，它對程式所使用的位置也無法做必要的改變。不過，組譯程式卻能替載入程式看出目的程式中哪裡需要修改。
- ▶ 若目的程式中包含此種修改所要的資訊，我們稱為**re-locatable object program**



機器相關(Machine-dependent)之特性

- ▶ 修正記錄(Modification record)
 - ▶ 修正欄之長度以半位元組(half-byte)為單位(Not for all machines)

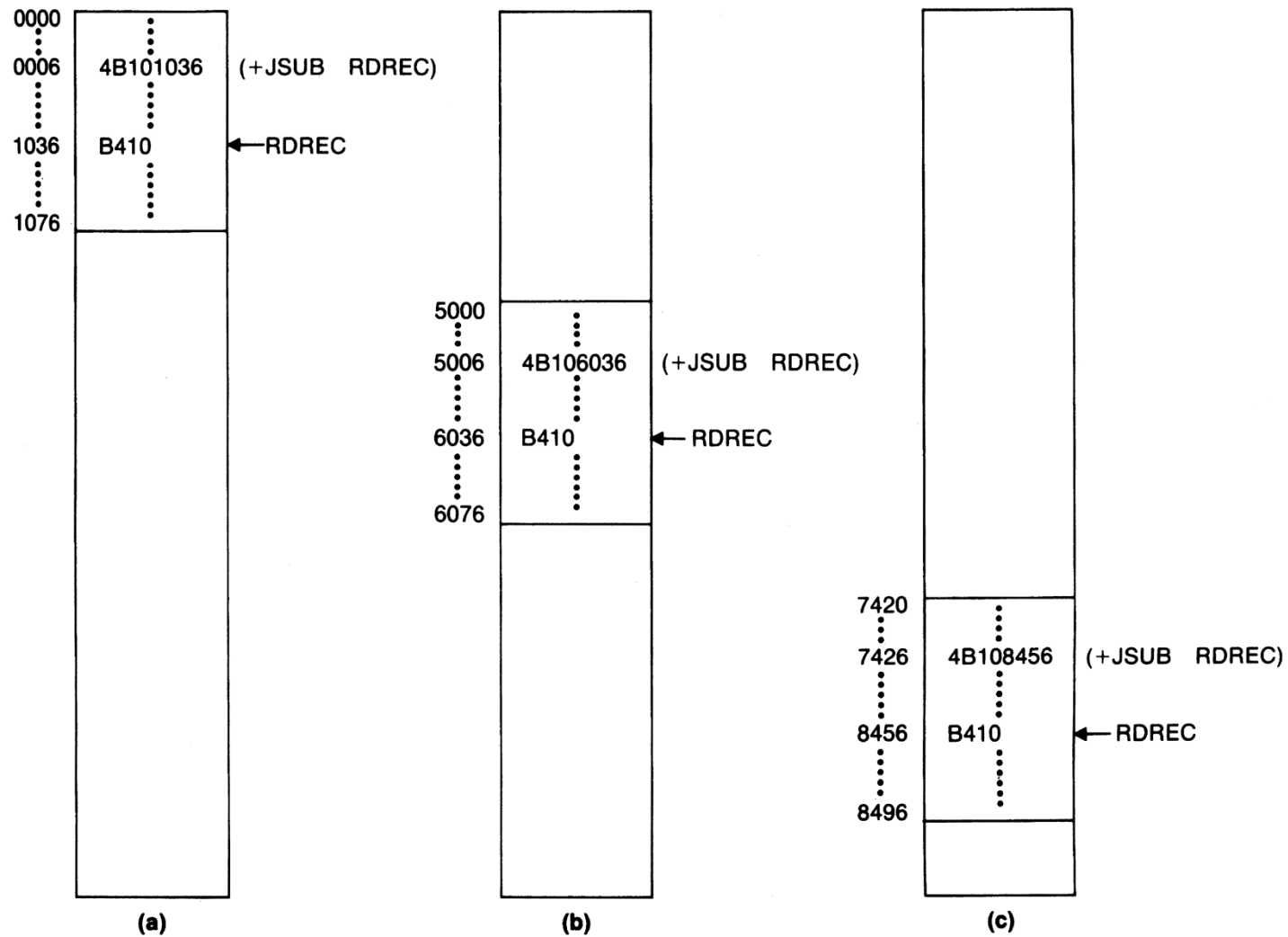


範例：課本圖2.7, 2.8

0006	CLOOP	+JSUB	RDREC	4B101036	M <u>000007</u> 05
0013		+JSUB	WRREC	4B10105D	M <u>000014</u> 05
0026		+JSUB	WRREC	4B10105D	M <u>000027</u> 05



圖2.7 程式重定址的範例



修正記錄

- ▶ 欄 1M
- ▶ 欄 2－7 需要修改之位址欄的起始位址，此位址乃相對於程式的起始處（**16**進制）
- ▶ 欄 8－9 需要修改之位址欄的長度，以半位元組表示（**16**進制）
- ▶ 以JSUB指令為例，其修改記錄如下：
- ▶ M00000705



圖2.8 對應圖2.6的目的程式

```
HCOPY  000000001077
^      ^      ^
T0000001D17202D69202D4B1010360320262900003320074B10105D3F2FEC032010
^      ^      ^      ^      ^      ^      ^      ^      ^      ^      ^      ^
T00001D130F20160100030F200D4B10105D3E2003454F46
^      ^      ^      ^      ^      ^      ^      ^
T0010361DB410B400B44075101000E32019332FFADB2013A00433200857C003B850
^      ^      ^      ^      ^      ^      ^      ^      ^      ^      ^      ^
T0010531D3B2FEA1340004F0000F1B410774000E32011332FFA53C003DF2008B850
^      ^      ^      ^      ^      ^      ^      ^      ^      ^      ^      ^
T001070073B2FEF4F000005
^      ^      ^      ^
M00000705
^      ^
M00001405
^      ^
M00002705
^      ^
E000000
^
```



2.3 與機器無關的組譯器特性

- ▶ 2.3.1 節中，將討論組譯器如何處理「常值」（literal）
- ▶ 2.3.2節中，討論二個組譯器指引（EQU及ORG）
- ▶ 2.3.3節簡介組合語言中的運算式，並且討論不同型態運算式及其運算和用法。
- ▶ 2.3.4節及2.3.5節，將介紹程式區段（program block）和控制段（control section）二項重要的主題。



2.3.1 常值

- ▶ 在程式中到處定義常數，並且可以賦予常數一個標記（**label**）。此種運算元稱之為「常值」（**literal**）。
- ▶ 45 001A ENDFIL LDA =C'EOF' 032010
- ▶ 215 1062 WLOOP TD =X' 05' E32011



圖2.9 展示更多組譯器特性的程式範例

5	COPY	START	0	COPY FILE FROM INPUT TO OUTPUT
10	FIRST	STL	RETADR	SAVE RETURN ADDRESS
13		LDB	#LENGTH	ESTABLISH BASE REGISTER
14		BASE	LENGTH	
15	CLOOP	+JSUB	RDREC	READ INPUT RECORD
20		LDA	LENGTH	TEST FOR EOF (LENGTH = 0)
25		COMP	#0	
30		JEQ	ENDFIL	EXIT IF EOF FOUND
35		+JSUB	WRREC	WRITE OUTPUT RECORD
40		J	CLOOP	LOOP
45	ENDFIL	LDA	=C'EOF'	INSERT END OF FILE MARKER
50		STA	BUFFER	
55		LDA	#3	SET LENGTH = 3
60		STA	LENGTH	
65		+JSUB	WRREC	WRITE EOF
70		J	@RETADR	RETURN TO CALLER
93		LTORG		
95	RETADR	RESW	1	
100	LENGTH	RESW	1	LENGTH OF RECORD
105	BUFFER	RESB	4096	4096-BYTE BUFFER AREA
106	BUFEND	EQU	*	
107	MAXLEN	EQU	BUFEND-BUFFER	MAXIMUM RECORD LENGTH
110	.			
115	.			
120	.			
125	RDREC	CLEAR	X	CLEAR LOOP COUNTER
130		CLEAR	A	CLEAR A TO ZERO
132		CLEAR	S	CLEAR S TO ZERO
133		+LDT	#MAXLEN	
135	RLOOP	TD	INPUT	TEST INPUT DEVICE
140		JEQ	RLOOP	LOOP UNTIL READY
145		RD	INPUT	READ CHARACTER INTO REGISTER A
150		COMPR	A,S	TEST FOR END OF RECORD (X'00')

圖2.9 展示更多組譯器特性的程式範例

```
155          JEQ      EXIT      EXIT LOOP IF EOR
160          STCH     BUFFER,X  STORE CHARACTER IN BUFFER
165          TIXR     T         LOOP UNLESS MAX LENGTH
170          JLT      RLOOP     HAS BEEN REACHED
175  EXIT      STX      LENGTH  SAVE RECORD LENGTH
180          RSUB                     RETURN TO CALLER
185  INPUT     BYTE     X'F1'    CODE FOR INPUT DEVICE
195  .
200  .          SUBROUTINE TO WRITE RECORD FROM BUFFER
205  .
210  WRREC     CLEAR    X        CLEAR LOOP COUNTER
212          LDT      LENGTH
215  WLOOP     TD       =X'05'    TEST OUTPUT DEVICE
220          JEQ      WLOOP     LOOP UNTIL READY
225          LDCH     BUFFER,X  GET CHARACTER FROM BUFFER
230          WD       =X'05'    WRITE CHARACTER
235          TIXR     T         LOOP UNTIL ALL CHARACTERS
240          JLT      WLOOP     HAVE BEEN WRITTEN
245          RSUB                     RETURN TO CALLER
255          END      FIRST
```


組譯圖2.9程式所產生之具目的碼的程式

5	0000	COPY	START	0	
10	0000	FIRST	STL	RETADR	17202D
13	0003		LDB	#LENGTH	69202D
14			BASE	LENGTH	
15	0006	CLOOP	+JSUB	RDREC	4B101036
20	000A		LDA	LENGTH	032026
25	000D		COMP	#0	290000
30	0010		JEQ	ENDFIL	332007
35	0013		+JSUB	WRREC	4B10105D
40	0017		J	CLOOP	3F2FEC
45	001A	ENDFIL	LDA	=C'EOF'	032010
50	001D		STA	BUFFER	0F2016
55	0020		LDA	#3	010003
60	0023		STA	LENGTH	0F200D
65	0026		+JSUB	WRREC	4B10105D
70	002A		J	@RETADR	3E2003
93			LTORG		
	002D	*	=C'EOF'		454F46
95	0030	RETADR	RESW	1	
100	0033	LENGTH	RESW	1	
105	0036	BUFFER	RESB	4096	
106	1036	BUFEND	EQU	*	
107	1000	MAXLEN	EQU	BUFEND-BUFFER	
110		.			
115		.			
120		.			
125	1036	RDREC	CLEAR	X	B410
130	1038		CLEAR	A	B400
132	103A		CLEAR	S	B440
133	103C		+LDT	#MAXLEN	75101000
135	1040	RLOOP	TD	INPUT	E32019
140	1043		JEQ	RLOOP	332FFA
145	1046		RD	INPUT	DB2013
150	1049		COMPR	A, S	A004
155	104B		JEQ	EXIT	332008
160	104E		STCH	BUFFER, X	57C003
165	1051		TIXR	T	B850
170	1053		JLT	RLOOP	3B2FEA
175	1056	EXIT	STX	LENGTH	134000
180	1059		RSUB		4F0000
185	105C	INPUT	BYTE	X'F1'	F1
195		.			
200		.			
205		.			
210	105D	WRREC	CLEAR	X	B410
212	105F		LDT	LENGTH	774000
215	1062	WLOOP	TD	=X'05'	E32011
220	1065		JEQ	WLOOP	332FFA
225	1068		LDCH	BUFFER, X	53C003
230	106B		WD	=X'05'	DF2008

2.3.1 常值

BASE *

LDB =*

- ▶ 位於程式的第一行時，會將程式的起始位址載入到B暫存器中，這個值便可以供「基底相對定址」之用。
- ▶ 常值表（**LITTAB**）:針對每個常值，此表格包含常值名稱、運算元值及長度，以及運算元位於常值區的位址。
- ▶ 第一階段辨識每個常值運算元
- ▶ 第二階段時可以在**LITTAB**表中搜尋每一個遇到的常值運算元，來產生目的碼所需的運算元位址



2.3.2 符號定義敘述

- ▶ 符號 EQU 值
- ▶ 此敘述定義一個符號（將置入SYMTAB），而且分配一個特定的資料值
- ▶ +LDT #4096
- ▶ MAXLEN EQU 4096
- ▶ +LDT #MAXLEN



2.3.2 符號定義敘述

- ▶ A EQU 0
- ▶ X EQU 1
- ▶ L EQU 2
- ▶ 接受「RMO A, X」



2.3.2 符號定義敘述

- ▶ **ORG** 值
- ▶ 其中的值可以是常數或含有常數及既已定義符號的運算式，當組譯器遇到此敘述時，會將「位址計數器」（**LOCCTR**）的內容重置為該指定值。



2.3.2 符號定義敘述

- ▶ STAB RESB 1100
- ▶ SYMBOL EQU STAB
- ▶ VALUE EQU STAB+6
- ▶ FLAGS EQU STAB+9

- ▶ LDA VALUE,X

- ▶ STAB RESB 1100
- ▶ ORG STAB
- ▶ SYMBOL RESB 6
- ▶ VALUE RESW 1
- ▶ FLAGS RESB 2
- ▶ ORG STAB+1100

STAB (100 項)

符號	值	旗標
⋮	⋮	⋮

2.3.2 符號定義敘述

- ▶ 下列的指令順序是允許的
ALPHA RESW 1
BETA EQU ALPHA
- ▶ 下列的指令順序是不允許的
BETA EQU ALPHA
ALPHA RESW 1



2.3.2 符號定義敘述

- ▶ 無法處理:向前引用

ALPHA	EQU	BETA
BETA	EQU	DELTA
DELTA	RESW	1



2.3.3 運算式

- ▶ 允許由 + - * 和 / 等運算子所形成之算術運算式

106 BUFEND EQU *

107 MAXLEN EQU BUFEND-BUFFER

- ▶ BUFEND + BUFFER、100 – BUFFER或 3 * BUFFER:
錯誤

符號	型別	值
RETADR	R	0030
BUFFER	R	0036
BUFEND	R	1036
MAXEEN	A	1000

2.3.4 程式區塊

- ▶ 使用「程式區塊」（**program blocks**）來表示可以在個別目的程式單元中重新安排的區段碼，而使用「控制段」（**control sections**）表示可以組譯成獨立目的程式單元的區段
- ▶ 每個程式區塊（**program block**）實際上可以包含原始程式中的數個獨立區段（**segment**）。組譯器（邏輯上）會重新安排這些區段，把每個區塊的片段都集合起來，然後目的程式的這些區塊將依其於原始程式中的順序，來指定位址。



5	COPY	START	0	COPY FILE FROM INPUT TO OUTPUT
10	FIRST	STL	RETADR	SAVE RETURN ADDRESS
15	CLOOP	JSUB	RDREC	READ INPUT RECORD
20		LDA	LENGTH	TEST FOR EOF (LENGTH = 0)
25		COMP	#0	
30		JEQ	ENDFIL	EXIT IF EOF FOUND
35		JSUB	WRREC	WRITE OUTPUT RECORD
40		J	CLOOP	LOOP
45	ENDFIL	LDA	=C'EOF'	INSERT END OF FILE MARKER
50		STA	BUFFER	
55		LDA	#3	SET LENGTH = 3
60		STA	LENGTH	
65		JSUB	WRREC	WRITE EOF
70		J	@RETADR	RETURN TO CALLER
92		USE	CDATA	
95	RETADR	RESW	1	
100	LENGTH	RESW	1	LENGTH OF RECORD
103		USE	CBLKS	
105	BUFFER	RESB	4096	4096-BYTE BUFFER AREA
106	BUFEND	EQU	*	FIRST LOCATION AFTER BUFFER
107	MAXLEN	EQU	BUFEND-BUFFER	MAXIMUM RECORD LENGTH
110	.			
115	.			
120	.			
123		USE		
125	RDREC	CLEAR	X	CLEAR LOOP COUNTER
130		CLEAR	A	CLEAR A TO ZERO
132		CLEAR	S	CLEAR S TO ZERO
133		+LDT	#MAXLEN	
135	RLOOP	TD	INPUT	TEST INPUT DEVICE
140		JEQ	RLOOP	LOOP UNTIL READY
145		RD	INPUT	READ CHARACTER INTO REGISTER A
150		COMPR	A,S	TEST FOR END OF RECORD (X'00')
155		JEQ	EXIT	EXIT LOOP IF EOR
160		STCH	BUFFER,X	STORE CHARACTER IN BUFFER

165		TIXR	T	LOOP UNLESS MAX LENGTH
170		JLT	RLOOP	HAS BEEN REACHED
175	EXIT	STX	LENGTH	SAVE RECORD LENGTH
180		RSUB		RETURN TO CALLER
183		USE	CDATA	
185	INPUT	BYTE	X'F1'	CODE FOR INPUT DEVICE
195	.			
200	.			SUBROUTINE TO WRITE RECORD FROM BUFFER
205	.			
208		USE		
210	WRREC	CLEAR	X	CLEAR LOOP COUNTER
212		LDT	LENGTH	
215	WLOOP	TD	=X'05'	TEST OUTPUT DEVICE
220		JEQ	WLOOP	LOOP UNTIL READY
225		LDCH	BUFFER,X	GET CHARACTER FROM BUFFER
230		WD	=X'05'	WRITE CHARACTER
235		TIXR	T	LOOP UNTIL ALL CHARACTERS
240		JLT	WLOOP	HAVE BEEN WRITTEN
245		RSUB		RETURN TO CALLER
252		USE	CDATA	
253		LTORG		
255		END	FIRST	

程式區塊

區塊名稱	區塊編號	位址	長度
(預設)	0	0000	0066
CDATA	1	0066	000B
CBEKS	2	0071	1000

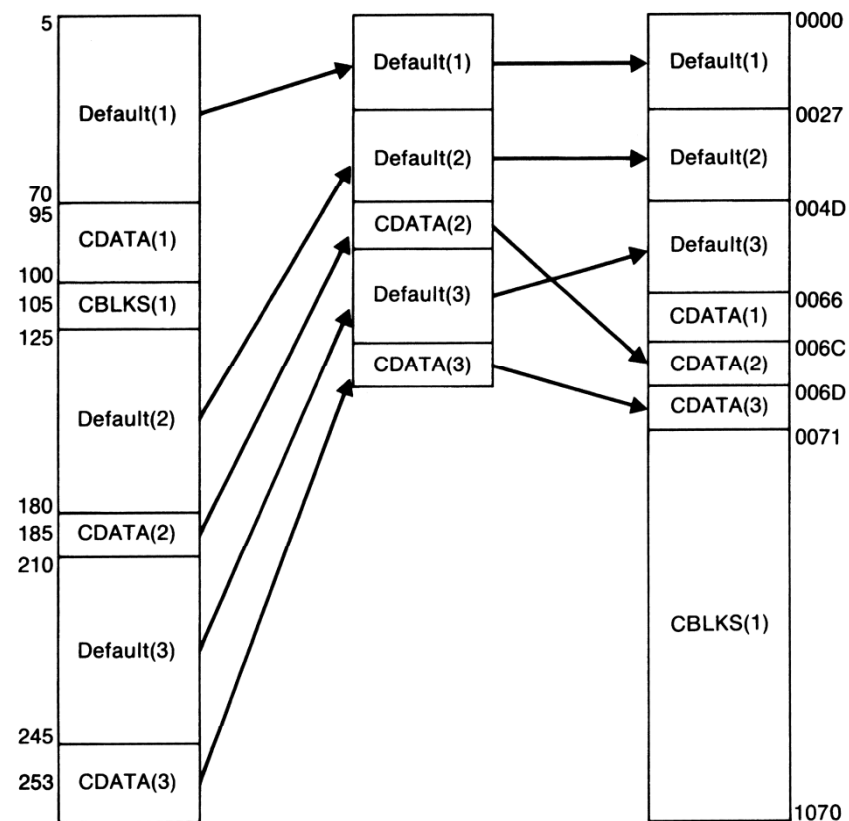


5	0000	0	COPY	START	0	
10	0000	0	FIRST	STL	RETADR	172063
15	0003	0	CLOOP	JSUB	RDREC	4B2021
20	0006	0		LDA	LENGTH	032060
25	0009	0		COMP	#0	290000
30	000C	0		JEQ	ENDFIL	332006
35	000F	0		JSUB	WRREC	4B203B
40	0012	0		J	CLOOP	3F2FEE
45	0015	0	ENDFIL	LDA	=C'EOF'	032055
50	0018	0		STA	BUFFER	0F2056
55	001B	0		LDA	#3	010003
60	001E	0		STA	LENGTH	0F2048
65	0021	0		JSUB	WRREC	4B2029
70	0024	0		J	@RETADR	3E203F
92	0000	1		USE	CDATA	
95	0000	1	RETADR	RESW	1	
100	0003	1	LENGTH	RESW	1	
103	0000	2		USE	CBLKS	
105	0000	2	BUFFER	RESB	4096	
106	1000	2	BUFEND	EQU	*	
107	1000		MAXLEN	EQU	BUFEND-BUFFER	
110			.			
115			.		SUBROUTINE TO READ RECORD INTO BUFFER	
120			.			
123	0027	0		USE		
125	0027	0	RDREC	CLEAR	X	B410
130	0029	0		CLEAR	A	B400
132	002B	0		CLEAR	S	B440
133	002D	0		+LDT	#MAXLEN	75101000
135	0031	0	RLOOP	TD	INPUT	E32038
140	0034	0		JEQ	RLOOP	332FFA
145	0037	0		RD	INPUT	DB2032
150	003A	0		COMPR	A,S	A004
155	003C	0		JEQ	EXIT	332008
160	003F	0		STCH	BUFFER,X	57A02F
165	0042	0		TIXR	T	B850
170	0044	0		JLT	RLOOP	3B2FEA
175	0047	0	EXIT	STX	LENGTH	13201F
180	004A	0		RSUB		4F0000
183	0006	1		USE	CDATA	
185	0006	1	INPUT	BYTE	X'F1'	F1
195			.			
200			.		SUBROUTINE TO WRITE RECORD FROM BUFFER	
205			.			
208	004D	0		USE		
210	004D	0	WRREC	CLEAR	X	B410
212	004F	0		LDT	LENGTH	772017
215	0052	0	WLOOP	TD	=X'05'	E3201B
220	0055	0		JEQ	WLOOP	332FFA
225	0058	0		LDCH	BUFFER,X	53A016
230	005B	0		WD	=X'05'	DF2012
235	005E	0		TIXR	T	B850
240	0060	0		JLT	WLOOP	3B2FEF
245	0063	0		RSUB		4F0000
252	0007	1		USE	CDATA	
253				LTORG		
	0007	1	*	=C'EOF'		454F46
	000A	1	*	=X'05'		05
255				END	FIRST	

圖2.13 對應圖2.11的目的程式

```
HCOPY  ^000000001071
T0000001E1720634B20210320602900003320064B203B3F2FEE0320550F2056010003
T00001E090F20484B20293E203F
T0000271DB410B400B44075101000E32038332FFADB2032A00433200857A02FB850
T000044093B2FEA13201F4F0000
T00006C01F1
T00004D19B410772017E3201B332FFA53A016DF2012B8503B2FEF4F0000
T00006D04454F4605
E000000
^
```

圖2.14 依組譯和載入程序追蹤圖2.11的程式區塊



2.3.5 控制段與程式連結

- ▶ 控制段（control section）是程式的一部份，並且在經過組譯後仍然保有原來的本質；各個控制段皆可獨自載入和重定址
- ▶ 不同的控制段通常是扮演副程式，或程式內的邏輯單元
- ▶ 程式設計師可以各別組譯、載入和處理各個控制段
- ▶ 控制段之間的引用，稱之為「外部引用」



```

5 COPY START 0 COPY FILE FROM INPUT TO OUTPUT
6 EXTDEF BUFFER, BUFEND, LENGTH
7 EXTREF RDREC, WRREC
10 FIRST STL RETADR SAVE RETURN ADDRESS
15 CLOOP +JSUB RDREC READ INPUT RECORD
20 LDA LENGTH TEST FOR EOF (LENGTH = 0)
25 COMP #0
30 JEQ ENDFIL EXIT IF EOF FOUND
35 +JSUB WRREC WRITE OUTPUT RECORD
40 J CLOOP LOOP
45 ENDFIL LDA =C' EOF' INSERT END OF FILE MARKER
50 STA BUFFER
55 LDA #3 SET LENGTH = 3
60 STA LENGTH
65 +JSUB WRREC WRITE EOF
70 J @RETADR RETURN TO CALLER
95 RETADR RESW 1
100 LENGTH RESW 1 LENGTH OF RECORD
103 LTORG
105 BUFFER RESB 4096 4096-BYTE BUFFER AREA
106 BUFEND EQU *
107 MAXLEN EQU BUFEND-BUFFER

109 RDREC CSECT
110 .
115 . SUBROUTINE TO READ RECORD INTO BUFFER
120 .
122 EXTREF BUFFER, LENGTH, BUFEND
125 CLEAR X CLEAR LOOP COUNTER
130 CLEAR A CLEAR A TO ZERO
132 CLEAR S CLEAR S TO ZERO
133 LDT MAXLEN
135 RLOOP TD INPUT TEST INPUT DEVICE
140 JEQ RLOOP LOOP UNTIL READY
145 RD INPUT READ CHARACTER INTO REGISTER A
150 COMPR A, S TEST FOR END OF RECORD (X'00')
155 JEQ EXIT EXIT LOOP IF EOR
160 +STCH BUFFER, X STORE CHARACTER IN BUFFER
165 TIXR T LOOP UNLESS MAX LENGTH
170 JLT RLOOP HAS BEEN REACHED
175 EXIT +STX LENGTH SAVE RECORD LENGTH
180 RSUB RETURN TO CALLER
185 INPUT BYTE X'F1' CODE FOR INPUT DEVICE
190 MAXLEN WORD BUFEND-BUFFER

193 WRREC CSECT
195 .
200 . SUBROUTINE TO WRITE RECORD FROM BUFFER
205 .
207 EXTREF LENGTH, BUFFER

210 CLEAR X CLEAR LOOP COUNTER
212 +LDT LENGTH
215 TD =X'05' TEST OUTPUT DEVICE
220 JEQ WLOOP LOOP UNTIL READY
225 +LDCH BUFFER, X GET CHARACTER FROM BUFFER
230 WD =X'05' WRITE CHARACTER
235 TIXR T LOOP UNTIL ALL CHARACTERS
240 JLT WLOOP HAVE BEEN WRITTEN
245 RSUB RETURN TO CALLER
255 END FIRST

```

圖2.15 控制區
段和程式連結的
說明

5	0000	COPY	START	0		100	002D	LENGTH	RESW	1	
6			EXTDEF	BUFFER, BUFEND, LENGTH		103			LTORG		
7			EXTREF	RDREC, WRREC							
10	0000	FIRST	STL	RETADR	172027		0030	*	=C'EOF'		454F46
15	0003	CLOOP	+JSUB	RDREC	4B100000		0033	BUFFER	RESB	4096	
20	0007		LDA	LENGTH	032023	--	1033	BUFEND	EQU	*	
25	000A		COMP	#0	290000		1000	MAXLEN	EQU	BUFEND-BUFFER	
30	000D		JEQ	ENDFIL	332007						
35	0010		+JSUB	WRREC	4B100000		0000	RDREC	CSECT		
40	0014		J	CLOOP	3F2FEC			.			
45	0017	ENDFIL	LDA	=C'EOF'	032016			.	SUBROUTINE TO READ RECORD INTO BUFFER		
50	001A		STA	BUFFER	0F2016			.			
55	001D		LDA	#3	010003				EXTREF	BUFFER, LENGTH, BUFEND	
60	0020		STA	LENGTH	0F200A		0000	CLEAR	X	B410	
65	0023		+JSUB	WRREC	4B100000		0002	CLEAR	A	B400	
70	0027		J	@RETADR	3E2000		0004	CLEAR	S	B440	
95	002A	RETADR	RESW	1			0006	LDT	MAXLEN	77201F	
							0009	RLOOP	TD	INPUT	E3201B
							000C		JEQ	RLOOP	332FFA
							000F		RD	INPUT	DB2015
							0012		COMPR	A, S	A004
							0014		JEQ	EXIT	332009
							0017		+STCH	BUFFER, X	57900000
							001B		TIXR	T	B850
							001D		JLT	RLOOP	3B2FE9
							0020	EXIT	+STX	LENGTH	13100000
							0024		RSUB		4F0000
							0027	INPUT	BYTE	X'F1'	F1
							0028	MAXLEN	WORD	BUFEND-BUFFER	000000
							0000	WRREC	CSECT		
								.			
								.	SUBROUTINE TO WRITE RECORD FROM BUFFER		
								.			
									EXTREF	LENGTH, BUFFER	
							0000	CLEAR	X	B410	
							0002	+LDT	LENGTH	77100000	
							0006	WLOOP	TD	=X'05'	E32012
							0009		JEQ	WLOOP	332FFA
							000C	+LDCH	BUFFER, X	53900000	
							0010	WD	=X'05'	DF2008	
							0013	TIXR	T	B850	
							0015	JLT	WLOOP	3B2FEE	
							0018	RSUB		4F0000	
							001B	*	END	FIRST	
									=X'05'	05	

圖2.16 組譯圖2.15
程式所產生之具目的
碼的程式

定義記錄

欄 1	D
欄 2－7	本控制段中所定義之外部符號的名稱
欄 8－13	本控制段之符號的相對位址（16進位值）
欄 14－73	重覆2－13列的資訊，供其他外部符號所用



引用記錄

欄 1	R
欄 2－7	本控制段所引用之外部符號的名稱
欄 8－73	其他外部引用符號的名稱



修正記錄（已修改過）

欄 1	M
欄 2－7	被修改欄位的起始位址，相對於控制段的開頭（16進位值）
欄 8－9	被修改欄位的長度，單位為半位元組（16進位值）
欄 10	修改旗標（+ 或 -）
欄 11－16	外部符號的資料值應要加到指定的欄位，或是指定的欄位減掉外部符號的資料值



對應圖2.15 的目的程式

```
HCOPY 00000001033
DBUFFER000033BUFEND001033LENGTH00002D
RRDREC WRREC
T0000001D1720274B1000000320232900003320074B1000003F2FEC0320160F2016
T00001D0D0100030F200A4B1000003E2000
T00003003454F46
M00000405+RDREC
M00001105+WRREC
M00002405+WRREC
E000000
```

```
HRDREC 00000000002B
RBUFFERLENGTHBUFEND
T0000001DB410B400B44077201FE3201B332FFADB2015A00433200957900000B850
T00001D0E3B2FE9131000004F0000F1000000
M00001805+BUFFER
M00002105+LENGTH
M00002806+BUFEND
M00002806-BUFFER
E
```

```
HWRREC 00000000001C
RLENGTHBUFFER
T0000001CB41077100000E32012332FFA53900000DF2008B8503B2FEE4F000005
M00000305+LENGTH
M00000D05+BUFFER
E
```

修正記錄

M00000705+COPY

M00001405+COPY

M00002705+COPY



2.4 組譯器設計選項

- ▶ 2.4.1 節描述單階段組譯器的結構和邏輯
- ▶ 2.4.2 節則介紹多階段組譯器的概念



2.4.1 單階段組譯器

- ▶ 主要嘗試使用單階段組譯，並考量向前引用。
- ▶ 要求程式在引用資料項之前，必定在原始程式中先行定義。
 - ▶ 程式的邏輯經常需要向前跳躍
- ▶ 二種主要的類型
 - ▶ 一種是直接記憶體裡產生目的碼
 - ▶ 另一種類型是產生通常的目的碼程式



0	1000	COPY	START	1000		235	2071	TIX	LENGTH	2C100C
1	1000	EOF	BYTE	C'EOF'	454F46	240	2074	JLT	WLOOP	382065
2	1003	THREE	WORD	3	000003	245	2077	RSUB		4C0000
3	1006	ZERO	WORD	0	000000	255		END	FIRST	
4	1009	RETADR	RESW	1						
5	100C	LENGTH	RESW	1						
6	100F	BUFFER	RESB	4096						
9		.								
10	200F	FIRST	STL	RETADR	141009					
15	2012	CLOOP	JSUB	RDREC	48203D					
20	2015		LDA	LENGTH	00100C					
25	2018		COMP	ZERO	281006					
30	201B		JEQ	ENDFIL	302024					
35	201E		JSUB	WRREC	482062					
40	2021		J	CLOOP	302012					
45	2024	ENDFIL	LDA	EOF	001000					
50	2027		STA	BUFFER	0C100F					
55	202A		LDA	THREE	001003					
60	202D		STA	LENGTH	0C100C					
65	2030		JSUB	WRREC	482062					
70	2033		LDL	RETADR	081009					
75	2036		RSUB		4C0000					
110		.								
115		.		SUBROUTINE TO READ RECORD INTO BUFFER						
120		.								
121	2039	INPUT	BYTE	X'F1'	F1					
122	203A	MAXLEN	WORD	4096	001000					
124		.								
125	203D	RDREC	LDX	ZERO	041006					
130	2040		LDA	ZERO	001006					
135	2043	RLOOP	TD	INPUT	E02039					
140	2046		JEQ	RLOOP	302043					
145	2049		RD	INPUT	D82039					
150	204C		COMP	ZERO	281006					
155	204F		JEQ	EXIT	30205B					
160	2052		STCH	BUFFER,X	54900F					
165	2055		TIX	MAXLEN	2C203A					
170	2058		JLT	RLOOP	382043					
175	205B	EXIT	STX	LENGTH	10100C					
180	205E		RSUB		4C0000					
195		.								
200		.		SUBROUTINE TO WRITE RECORD FROM BUFFER						
205		.								
206	2061	OUTPUT	BYTE	X'05'	05					
207		.								
210	2062	WRREC	LDX	ZERO	041006					
215	2065	WLOOP	TD	OUTPUT	E02061					
220	2068		JEQ	WLOOP	302065					
225	206B		LDCH	BUFFER,X	50900F					
230	206E		WD	OUTPUT	DC2061					

圖2.18
單階段組
譯器的範
例程式

載入即執行（load-and-go）

- ▶ 首先所討論的單階段組譯器，可以在記憶體產生目的碼，以便立即執行。既不會產生目的碼程式，也不需要載入器。
 - ▶ 當組譯器掃描原始程式時，只產生目的碼指令，如果一個指令的運算元是一個尚未定義的符號，該指令被組譯時，將先忽略此運算元的位址，但是會將此運算元的符號置入符號表內
 - ▶ 當遇到此符號的定義時，將會掃描該符號的向前引用串列（如果存在時），而且將正確的位址置入先前的目的碼指令中。
-



圖2.19(a) 掃描圖2.18的第40行之後，記憶體內的
目的碼和符號表項目的狀況

1000	454F4600	00030000	00xxxxxx	xxxxxxxx
1010	xxxxxxxx	xxxxxxxx	xxxxxxxx	xxxxxxxx
.				
.				
.				
2000	xxxxxxxx	xxxxxxxx	xxxxxxxx	xxxxxx14
2010	100948--	--00100C	28100630	----48--
2020	--3C2012			
.				
.				
.				

LENGTH	100C	
RDREC	*	→ 2013 0
THREE	1003	
ZERO	1006	
WRREC	*	→ 201F 0
EOF	1000	
ENDFIL	*	→ 201C 0
RETADR	1009	
BUFFER	100F	
CLOOP	2012	
FIRST	200F	

圖2.19(b) 掃描圖2.18的第160行之後，記憶體內的目的地碼和符號表項目的狀況

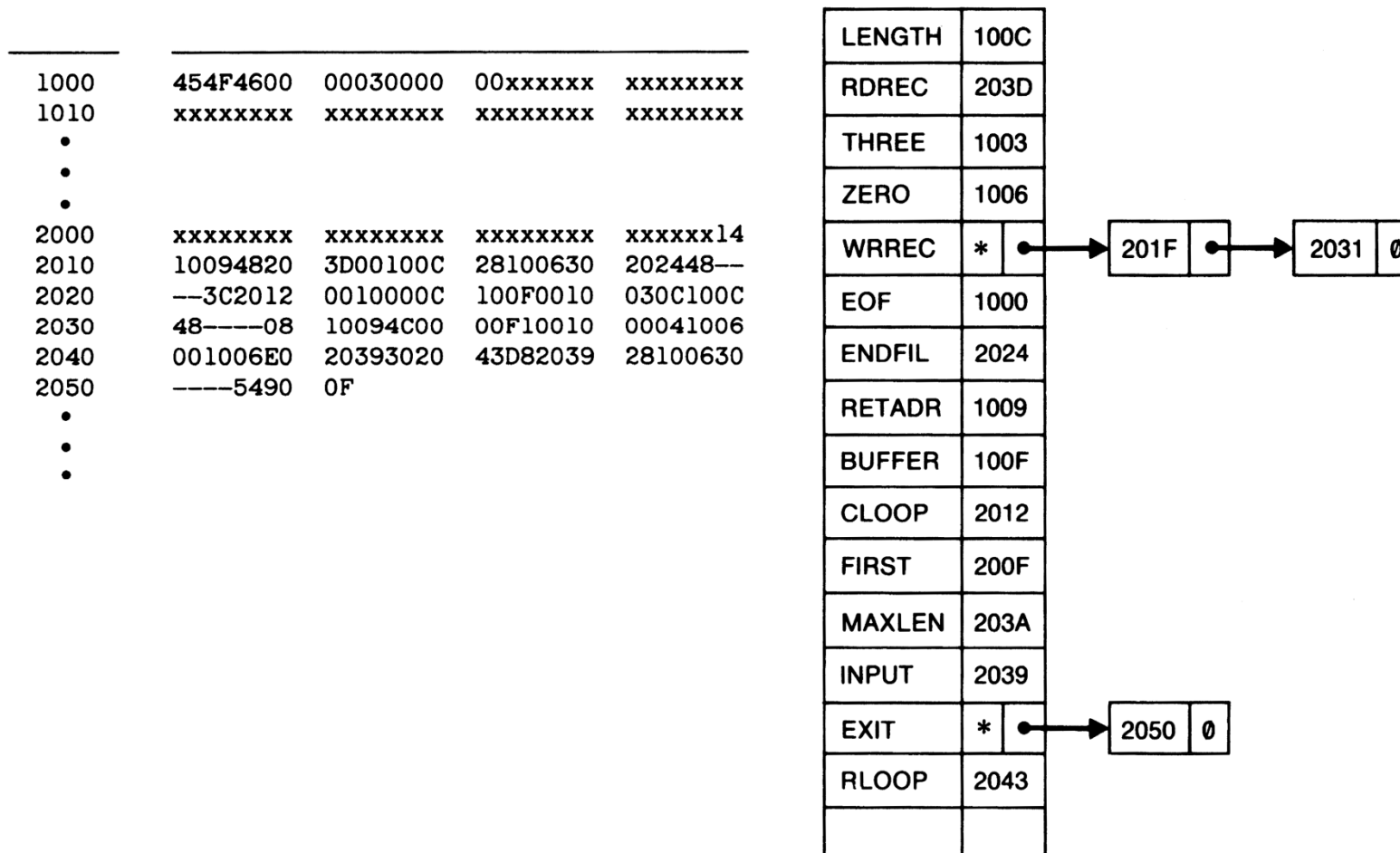


圖2.20 顯示圖2.18之程式經單階段組譯器處理 後的目的程式

```
HCOPY  00100000107A
^      ^      ^
T00100009454F46000003000000
^      ^      ^      ^      ^
T00200F1514100948000000100C28100630000004800003C2012
^      ^      ^      ^      ^      ^      ^      ^
T00201C022024
^      ^
T002024190010000C100F0010030C100C4800000810094C0000F1001000
^      ^      ^      ^      ^      ^      ^      ^      ^
T00201302203D
^      ^
T00203D1E041006001006E02039302043D8203928100630000054900F2C203A382043
^      ^      ^      ^      ^      ^      ^      ^      ^
T00205002205B
^      ^
T00205B0710100C4C000005
^      ^      ^
T00201F022062
^      ^
T002031022062
^      ^
T00206218041006E0206130206550900FDC20612C100C3820654C0000
^      ^      ^      ^      ^      ^      ^      ^      ^
E00200F
^
```

2.4.2 多階段組譯器

- ▶ 在EQU組譯器指引的討論中，任何在EQU右邊的符號都必須在原始程式中事前有所定義。
- ▶ 對ORG來說，也有類似的需求。
- ▶ 多階段組譯器
 - ▶ 第一階段時，將程式中涉及符號定義之向前引用的部份儲存起來，而後再依所儲存的定義進行額外處理，接著才執行正常的第二階段處理。

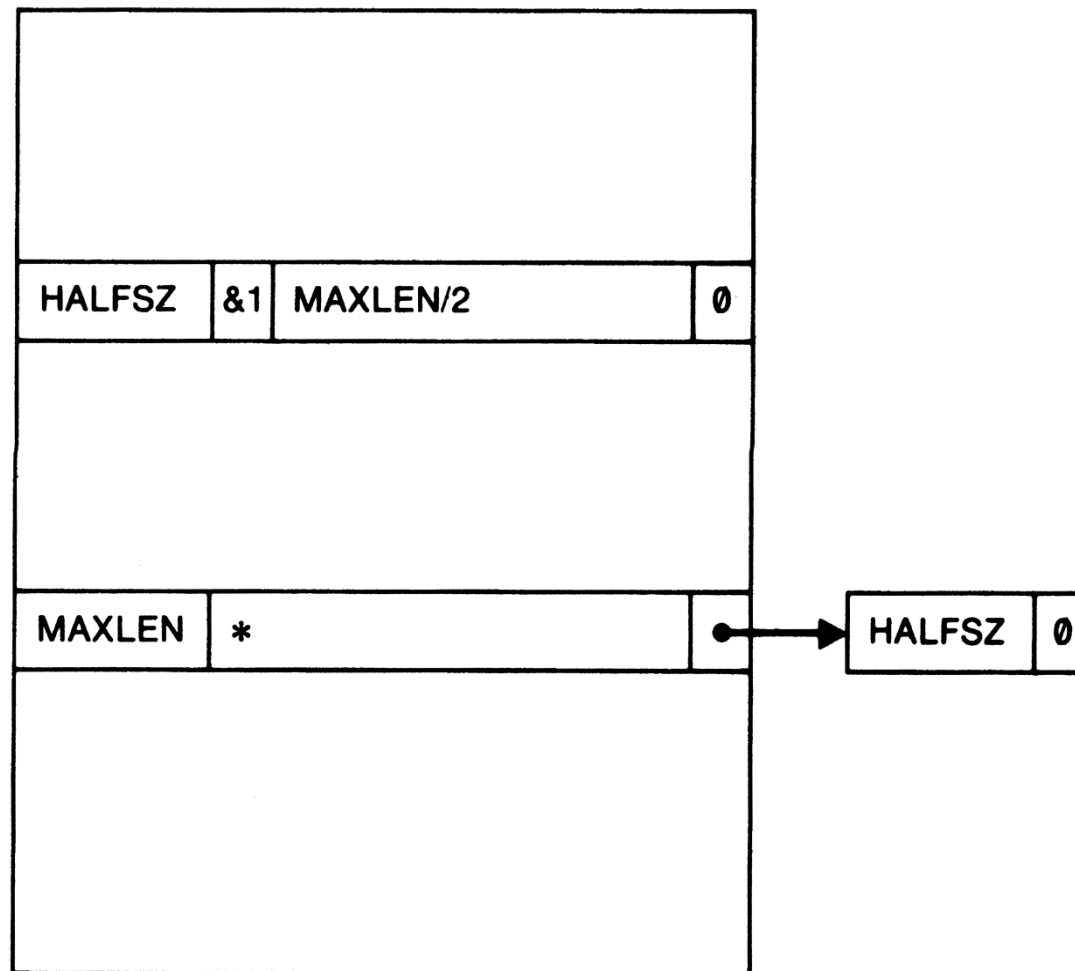


多階段組譯器的運作範例

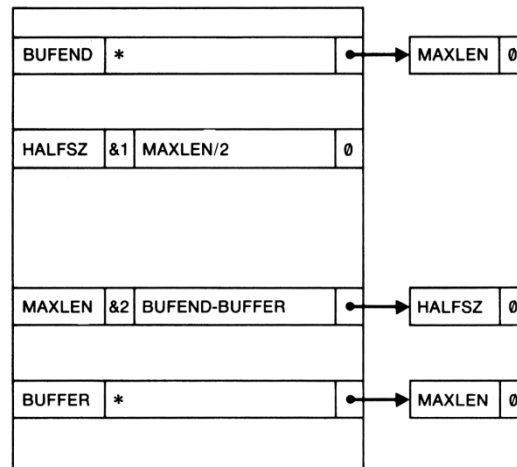
1	HALFSZ	EQU	MAXLEN/2
2	MAXLEN	EQU	BUFEND-BUFFER
3	PREVBT	EQU	BUFFER-1
			.
			.
			.
4	BUFFER	RESB	4096
5	BUFEND	EQU	*



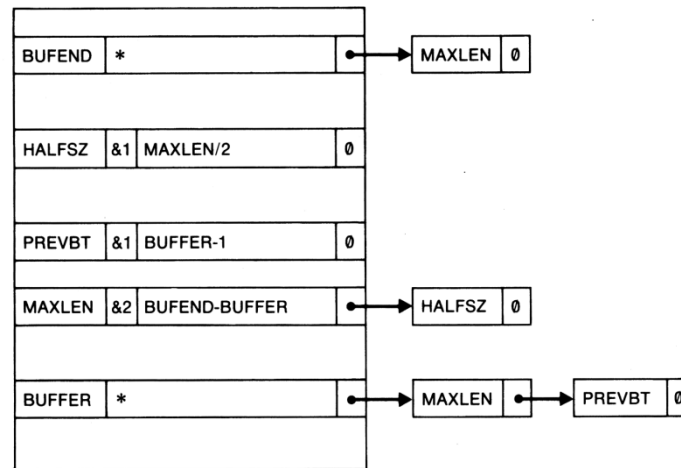
多階段組譯器的運作範例



多階段組譯器的運作範例

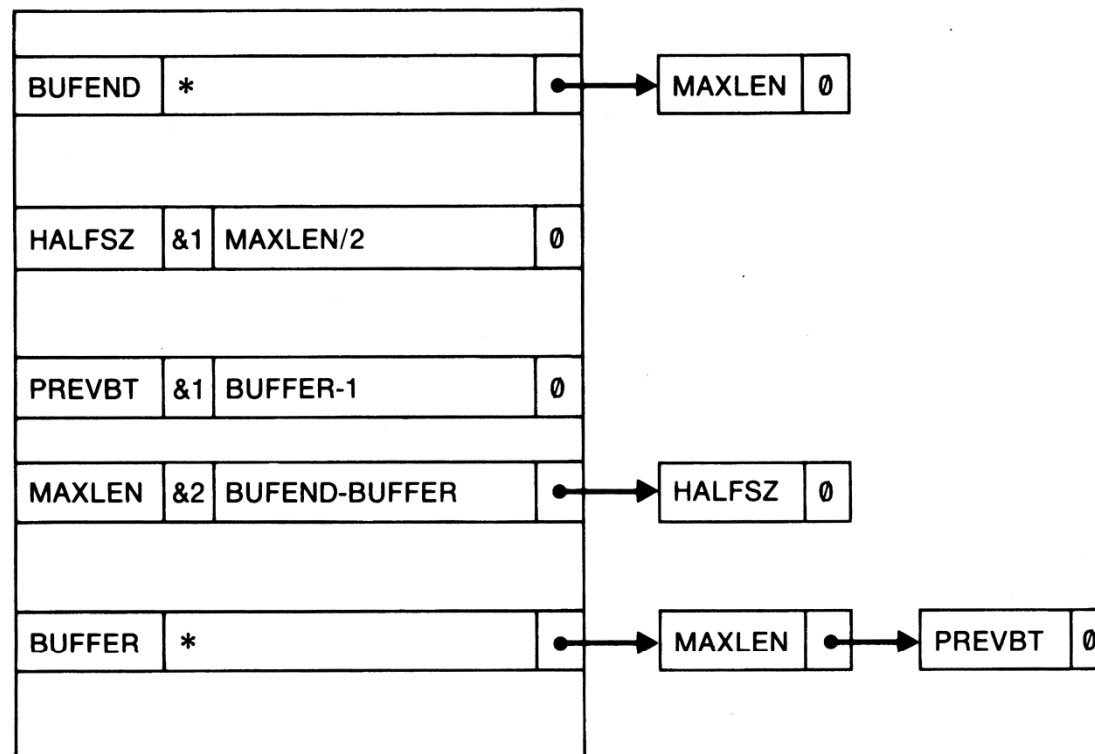


(c)

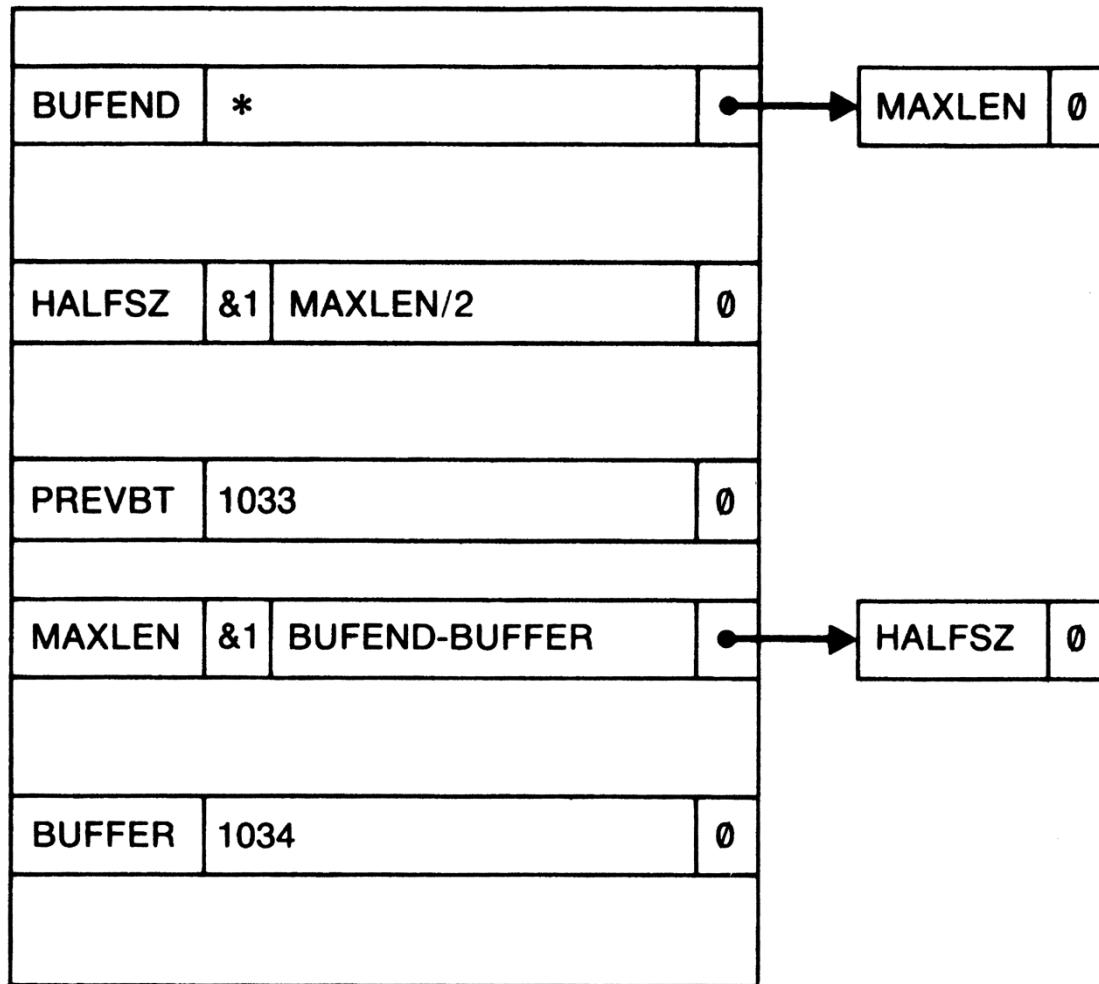


(d)

多階段組譯器的運作範例



多階段組譯器的運作範例



多階段組譯器的運作範例

BUFEND	2034	0
HALFSZ	800	0
PREVBT	1033	0
MAXLEN	1000	0
BUFFER	1034	0

2.5 實作範例

- ▶ Pentium(x86)
- ▶ SPARC
- ▶ PowerPC



2.5.1 MASM組譯器

- ▶ x86系統的程式設計師是將記憶體視為一些區段（segment）的集合。
 - ▶ CODE、DATA、CONST和STACK
 - ▶ 程式碼區段是用CS暫存器來定址，堆疊區段是用SS暫存器來定址。
 - ▶ 資料區段（包含常數區段）通常是使用DS、ES、FS或GS暫存器來定址。



2.5.1 MASM組譯器

ASSUME ES:DATA SEG2

- ▶ 告訴組譯器採用ES暫存器來指向DATA SEG2區段的位址

MOV AX,DATA SEG2

MOV ES,AX

- ▶ 將ES暫存器設定成指向DATA SEG2資料區段



2.5.1 MASM組譯器

- ▶ 「近跳躍」
 - ▶ `JMP SHORT TARGET`
- ▶ 「遠跳躍」
 - ▶ `JMP FAR PTR TARGET`
- ▶ 同一區段間的引用（**References**），將由組譯器自動處理。分開模組間的外部引用，則由連結器來處理。



2.5.2 SPARC組譯器

- ▶ 一個SPARC組合程式是分開成若干個單元，稱之為段落（sections）
 - ▶ .TEXT 可執行的指令
 - ▶ .DATA 初始讀／寫資料
 - ▶ .RODATA 唯讀資料
 - ▶ .BSS 未初始資料區
- ▶ 不同段落之間的引用是由連結器，而非組譯器來解決。



2.5.2 SPARC組譯器

- ▶ SPARC組譯器所產生的目的檔，包含轉譯的程式區段版本，以一系列需要執行重定址和連結動作。

- ▶ 延遲分歧（delay branch）

CMP %LO, 10

BLE LOOP

ADD %L2, %L3, %L4



2.5.2 SPARC組譯器

LOOP:

.

.

.

ADD %L2, %L3, %L4

CMP %L0, 10

BLE LOOP

NOP



2.5.2 SPARC組譯器

```
LOOP:    ADD    %L2, %L3, %L4
          .
          .
          CMP    %L0, 10
          BLE    LOOP
          NOP
```



2.5.2 SPARC組譯器

```
LOOP:      .  
           .  
           .  
           CMP    %LO, 10  
           BLE,A  LOOP  
           ADD    %L2, %L3 , %L4
```



2.5.3 AIX組譯器

- ▶ 載入和儲存指令是使用一個基底暫存器和一個位移值來進行定址

.USING LENGTH,1

.USING BUFFER,4

- ▶ 會將GPR1 和GPR4設定為基底暫存器
- ▶ 使用一個基底暫存器表（base register table），以記載那些一般暫存器是用來做為基底暫存器使用，及其所含的基底位址



2.5.3 AIX組譯器

L 2,8(4)

- ▶ 明確指出運算元的位址是**GPR4**的內容加上**8**位元組的位址
- ▶ 一個**AIX**組合語言程式可以使用 **.CSECT**組譯指引，將其劃分為若干個控制區段（**control sections**）。
- ▶ 每一個控制區段都有個特定的儲存對映類別: **PR**（可執行的指令）、**RO**（唯讀資料）、**RW**（讀/寫資料）和**BS**（未初始化之讀/寫資料）。



2.5.3 AIX組譯器

- ▶ AIX組合語言提供了一種特殊型式的控制區段，稱之為「虛擬區段」，虛擬區段中的資料並不會真的變成目的程式的一部份，它們只供用於定義虛擬區段中的符號。
- ▶ AIX也提供一些共同區塊（common blocks），它們是一些未初始化的區塊空間，可供一些已經組譯的各個別程式之間所共用。



2.5.3 AIX組譯器

- ▶ .GLOBL組譯指引可以將符號提供給連結器使用
- ▶ .EXTERN組譯指引則用於宣告一個符號是定義於其他的原始模組中。



2.5.3 AIX組譯器

- ▶ 已經組譯的控制區段會依據其儲存的對映類別，置放到目的程式之中。
- ▶ 可執行指令、唯讀資料和各式的除錯表都會被指定到 **.TEXT** 的目的程式區段中
- ▶ 讀/寫資料和 **TOC** 項目會被指定到 **.DATA** 的目的程式區段中
- ▶ 未初始化資料則會被指定到 **.BSS** 區段。

