- 1. [6 分] system software 是 machine dependent
- 2. [8 分]因為 instruction forward reference 是不可避免的 所以在 pass 1 建立 symbol table 儲存所有 label 之值

## 3. [16分] 以下各兩分

mnemonic operation 有產生 object code

START Specify name and starting address for the program.

END Indicate the end of the source program and (optionally) specify

the first executable instruction in the program.

BYTE Generate character or hexadecimal constant, occupying as

many bytes as needed to represent the constant.

WORD Generate one-word integer constant.

RESB Reserve the indicated number of bytes for a data area.

RESW Reserve the indicated number of words for a data area.

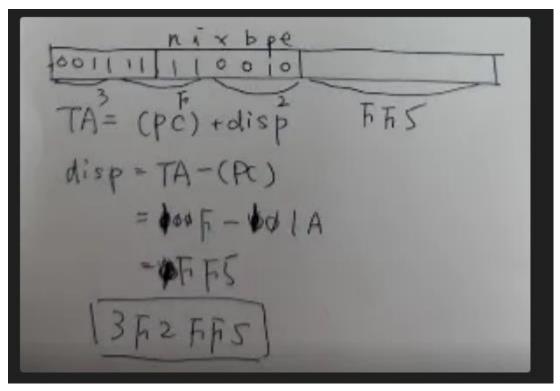
BASE: 通知 assembler Base register 之值

## 4. [5分][5分]

pass1: 將 source code 內的每個 instruction 定址,建構出 symbol table,預處理保留空間

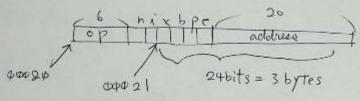
pass2: 利用 symbol table 將 source code 組譯,將 BYTE,WORD 的 value 填入,產生 object code

- 5. [6 分]先嘗試用 PC-relative 來算出 disp: TA=(PC)+disp,如果 disp 的值不在 2048~+2047 則再嘗試是 Base -relative 來算出 disp: TA=(B)+disp,如果 disp 的值不在 0~4095
- [3分] 則回報程式錯誤請 programmer 自己將指令改成 format 4。



- 7. [4 分][4 分] (1)如果程式在 memory 中的位置不能固定,當很多 control section 要同時執行時 (2)使用 modification record 來通知 loader
- 8. [4 分][3 分][3 分] (1) literal 不會改變且沒有名字之常數。本來寫 SIC/XE 程式要 先用 word , byte 先宣告記憶區,在用其 label 放入指令中 (2)immediate operand 將常數之值放入指令中 (3)通知 assembler 將之前 programmer 使用之 literal 的記憶體空間放在這裡
- 9. [5 分]增加程式之可讀性,相關之程式碼可以在 source program 中放在相鄰之位置。
- 10. [5 分][5 分] (1)一個 control section 對應到一個單一之 object program (2)在 control section 中用 EXTDEF 以及 EXTREF 來指定給其他 CS 之 label 同時在 object program 中產生 Define record 以及 Refer record

①国為20開始是一個4bytes的抗全 SIC/XE是word為3bytes的CPV. 所以如7图



要修改立address 孝 20 bits = 5 helt bytes 是 000 21位地所指到word的最右边 5個 helt bytes

③ 這是一個 word 的空間置去.
1個wrd = 6 holt bytes
其内容為外部 reference.
BUFFND-BUFFER
其個為兩個 external symbol 的相质的
所以有'-'