10.2

- 10.2 写出完成下列指令的微操作及节拍安排(包括取指操作)。
- (1) 指令"ADD R_1 , X"完成将 R_1 寄存器的内容和主存 X 单元的内容相加结果存于 R_1 的操作。
- (2) 指令"ISZ X"完成将主存 X 单元的内容增 1,并根据其结果若为 0,则跳过下一条指令执行。

(1) 假设使用等长机器周期

取指周期						
ТО	PC->MAR, 1->R					
T1	M(MAR)->MDR, (PC)+1->PC					
T2	MDR->IR, OP(IR)->ID					
	执行周期 1					
ТО	Ad(IR)->MAR, 1->R					
T1	M(MAR)->MDR					
T2	(R1)+(MDR)->ACC					
	执行周期 2					
ТО	ACC->R1					
T1						
T2						

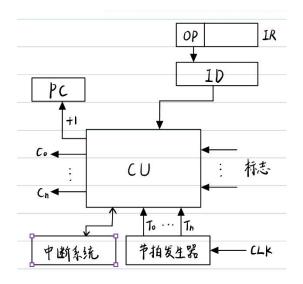
(2) 设 Z 为 ALU 计算结果为 0 标志

取指周期						
ТО	PC->MAR, 1->R					
T1	M(MAR)->MDR, (PC)+1->PC					

T2	MDR->IR, OP(IR)->ID						
执行周期 1							
ТО	Ad(IR)->MAR, 1->R						
T1	M(MAR)->MDR						
T2	1+(MDR)->ACC						
	执行周期 2						
ТО	ACC->MDR						
T1	1->W						
T2	MDR->M(MAR), (PC)+1·Z ->PC						

10.7

画出组合逻辑控制单元的组成框图,根据指令处理过程,结合有关部件说明其工作原理。



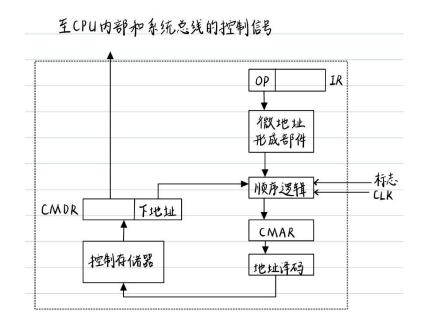
取指阶段: 内存读控制信号 R 设为 1; 访存后取出的指令存在 IR, 传递给指令译码器 ID 进行译码; 译码结果传递给 CU, 控制微操作命令序列的形成; 修改 PC 为 PC+1。

执行阶段:接收节拍发生器的节拍信号、中断系统的信号以及其他标志信号,并综合译码结

果控制相应部件执行微操作。

10.8

画出微程序控制单元的组成框图,根据指令处理过程,结合有关部件说明其工作原理。



	M->CMAR
	CM(CMAR)->CMDR
	由 CMDR 发命令,并形成下条微指令地址
	Ad(CMDR)->CMAR
取指阶段	CM(CMAR)->CMDR
	由 CMDR 发命令,并形成下条微指令地址
	Ad(CMDR)->CMAR
	CM(CMAR)->CMDR
	由 CMDR 发命令

	OP(IR)->微地址形成部件->CMAR					
	CM(CMAR)->CMDR					
	由 CMDR 发命令,并形成下条微指令地址					
	Ad(CMDR)->CMAR					
+h /二I/AFA	CM(CMAR)->CMDR					
执行阶段 	由 CMDR 发命令,并形成下条微指令地址					
	Ad(CMDR)->CMAR					
	CM(CMAR)->CMDR					
	由 CMDR 发命令					
	回到取指阶段					

其中微指令都存放在控制存储器中。形成下条微指令地址时需要接受时钟的控制,综合考虑标志信号和下地址。

10.15

10.15 设控制存储器的容量为 512×48 位, 微程序可在整个控存空间实现转移, 而控制微程序转移的条件 共有 4 个(采用直接控制), 微指令格式如下:

试问微指令中的3个字段分别为多少位?

512=29,微程序可在整个控存空间内转移,故下地址位数大于等于9。

4个转移条件采用直接控制,则有4位。

综上,操作控制为35位,转移条件为4位,下地址为9位。

10.21

10.21 下表给出 8 条微指令 $I_1 \sim I_8$ 及所包含的微命令控制信号,设计微指令操作控制字段格式,要求所使用的控制位最少,而且保持微指令本身内在的并行性。

微指令	所含的微命令
I ₁	a b c d e
. I ₂	a d f g
I_3	b h
${ m I_4}$	c
I_{s}	се д і
I ₆	a h j
I ₇	c d h
${ m I_8}$	a b h

微指令	a	b	С	d	e	f	g	h	i	j
I1	*	*	*	*	*					
12	*			*		*	*			
I3		*						*		
I4			*							
15			*		*		*		*	
I6	*							*		*
I7			*	*				*		
I8	*	*						*		

下表为操作间的互斥性, 1表示互斥, 0为不互斥。

互斥性	a	b	С	d	e	f	g	h	i	j	总数
a		0	0	0	0	0	0	0	1	0	1
b			0	0	0	1	1	0	1	1	4
c				0	0	1	0	0	0	1	2
d					0	0	0	0	1	1	2
e						1	0	1	0	1	3
f							0	1	1	1	3
g								1	0	1	2
h									1	0	1
i										1	1
j											

由上表可知: a,b,c,d,e 不能处在同一字段中

观察上述五个命令与其他命令的互斥情况,在不同字段间命令不重复的前提下,可以将 dij, efh 各分为一组;剩余的 abcg 命令没有 2 以上的互斥数,使用单独的控制位控制。

则微指令控制字段格式可以设计为:

1 位	1位	1位	1位	2 位	2 位
a	b	С	g	dij	efh

共8位,其中

a, b, c, g 字段为 0 时表示无命令, 为 1 时表示有对应的微命令

dij 字段: 00 表示无操作, 01 表示 d 微命令, 10 表示 i 微命令, 11 表示 j 微命令

efh 字段: 00 表示无操作, 01 表示 e 微命令, 10 表示 f 微命令, 11 表示 h 微命令