# 计算机组成原理

第二十五讲

刘松波

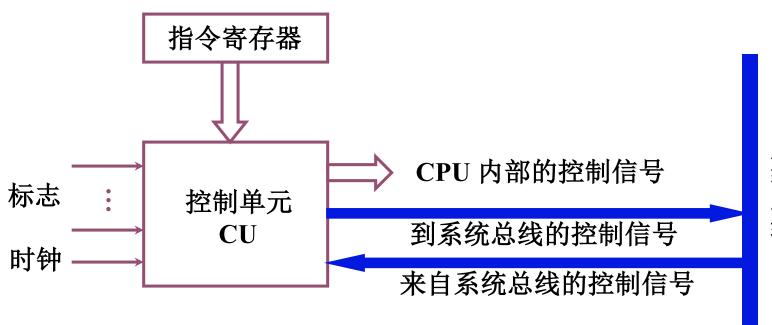
哈工大计算学部 模式识别与智能系统研究中心

### 第9章 控制单元的功能

- 9.1 操作命令的分析
- 9.2 控制单元的功能

### 9.2 控制单元的功能

### 一、控制单元的外特性



系统总线

2022/8/24

# 三、多级时序系统

9.2

- 1. 机器周期
  - (1) 机器周期的概念 所有指令执行过程中的一个基准时间
  - (2) 确定机器周期需考虑的因素 每条指令的执行 步骤 每一步骤 所需的 时间
  - (3) 基准时间的确定
    - •以完成 最复杂 指令功能的时间 为准
    - 以访问一次存储器的时间为基准

若指令字长 = 存储字长 取指周期 = 机器周期

### 2. 时钟周期(节拍、状态)

9.2

一个机器周期内可完成若干个微操作

每个微操作需一定的时间

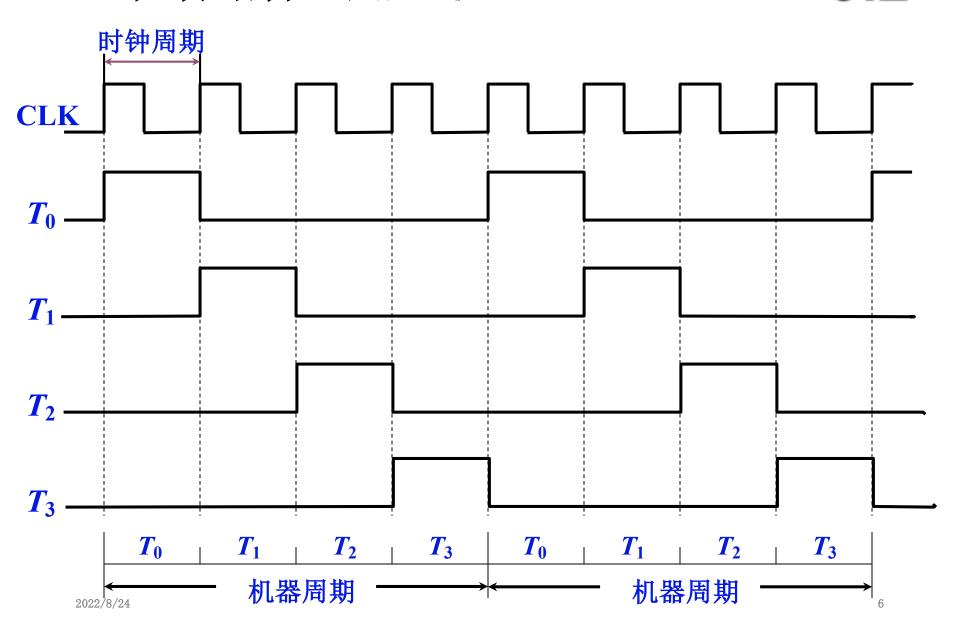
将一个机器周期分成若干个时间相等的 时间段(节拍、状态、时钟周期)

时钟周期是控制计算机操作的最小单位时间

用时钟周期控制产生一个或几个微操作命令

# 2. 时钟周期(节拍、状态)

9.2

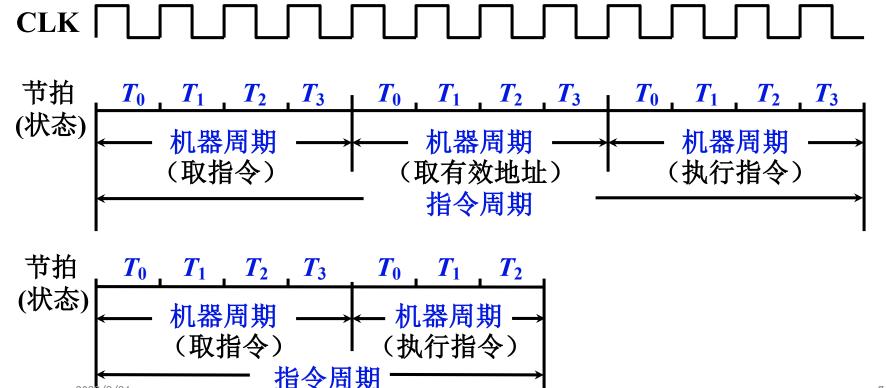


# 3. 多级时序系统

9.2

机器周期、节拍(状态)组成多级时序系统

- 一个指令周期包含若干个机器周期
- 一个机器周期包含若干个时钟周期



# 4. 机器速度与机器主频的关系

9.2

机器的 主频 ƒ 越快 机器的 速度也越快

在机器周期所含时钟周期数 相同 的前提下, 两机 平均指令执行速度之比 等于 两机主频之比

$$\frac{\text{MIPS}_1}{\text{MIPS}_2} = \frac{f_1}{f_2}$$

机器速度不仅与主频有关,还与机器周期中所含时钟周期(主频的倒数)数以及指令周期中所含的机器周期数有关

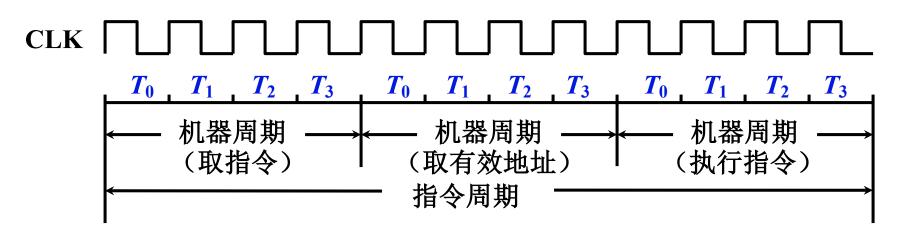
### 四、控制方式

9.2

产生不同微操作命令序列所用的时序控制方式

1. 同步控制方式

任一微操作均由 统一基准时标 的时序信号控制



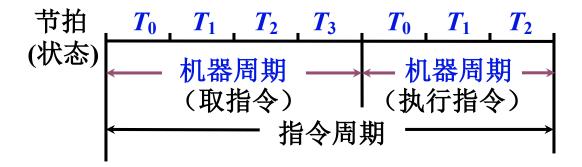
(1) 采用 定长 的机器周期

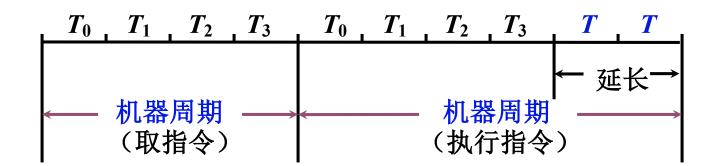
以 最长 的微操作序列和 最复杂 的微操作作为 标准

### (2) 采用不定长的机器周期

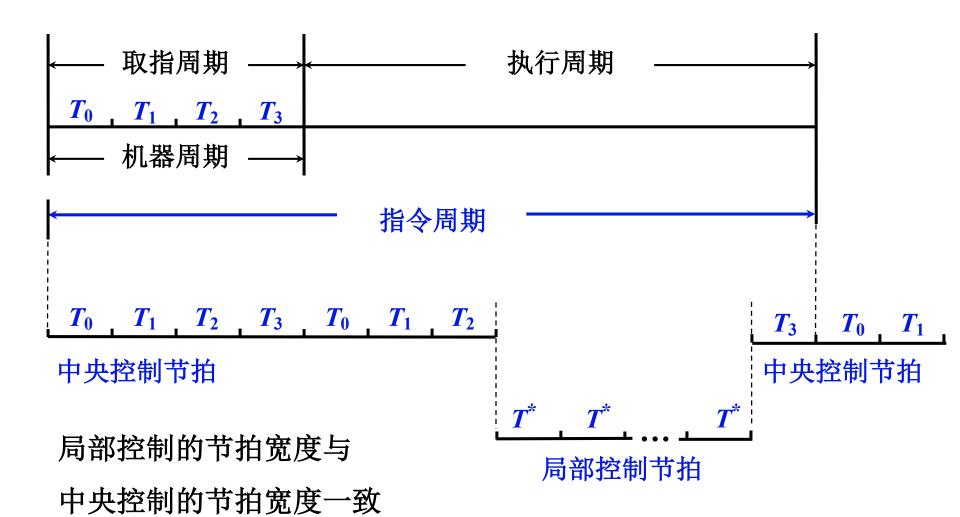
9.2

#### 机器周期内 节拍数不等





# (3) 采用中央控制和局部控制相结合的方法 9.2



2022/8/24

#### 2. 异步控制方式

9.2

无基准时标信号

无固定的周期节拍和严格的时钟同步 采用 应答方式

- 3. 联合控制方式 同步与异步相结合
- 4. 人工控制方式
  - (1) Reset
  - (2) 连续 和 单条 指令执行转换开关
  - (3) 符合停机开关

### 第10章 控制单元的设计

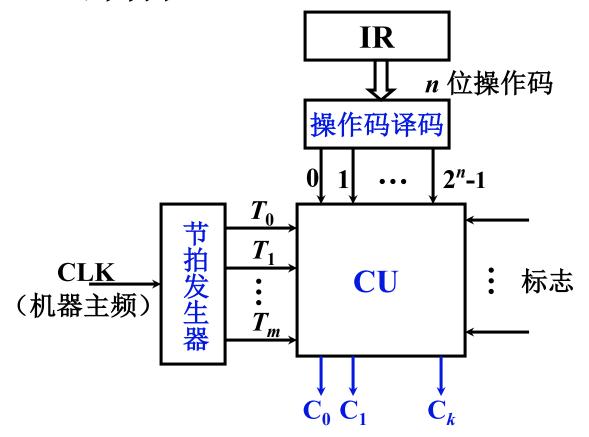
10.1 组合逻辑设计

10.2 微程序设计

### 10.1 组合逻辑设计

#### 一、组合逻辑控制单元框图

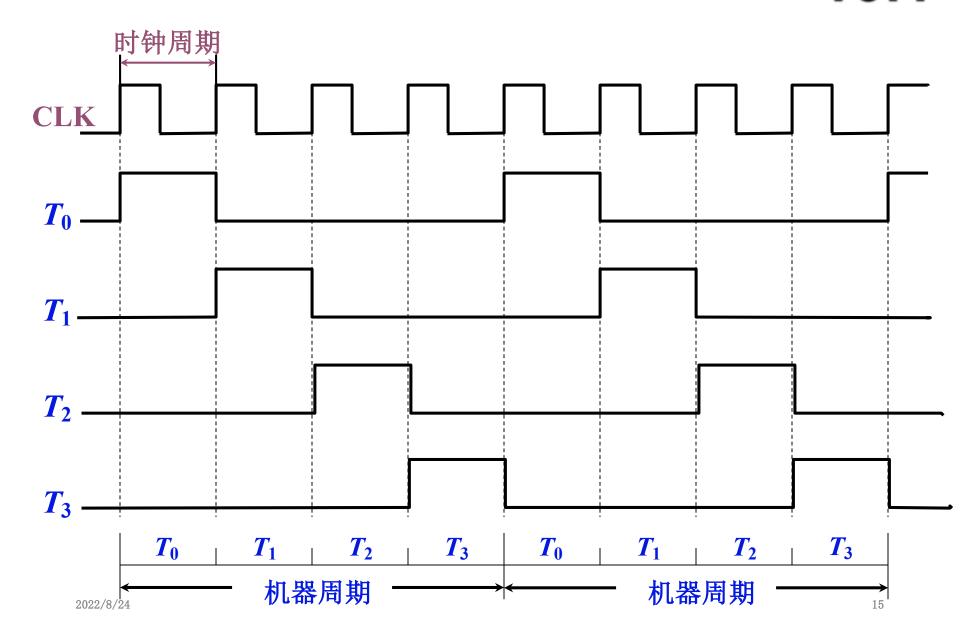
#### 1. CU 外特性



2022/8/24

# 2. 节拍信号

10.1



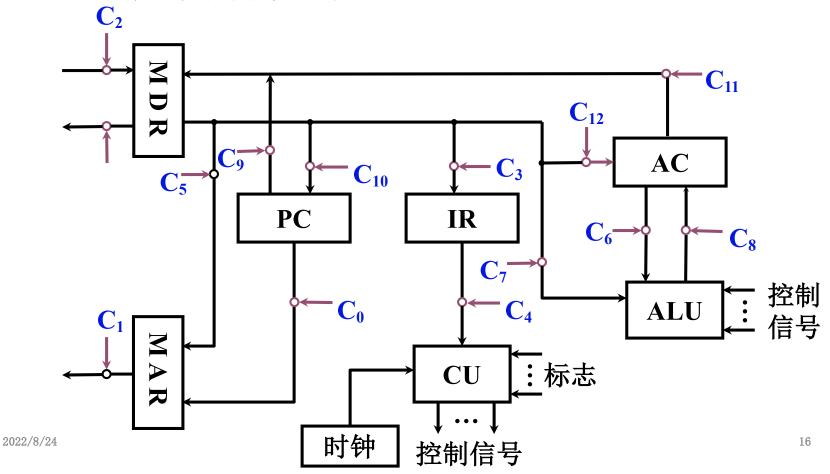
### 二、微操作的节拍安排

10.1

采用同步控制方式

一个机器周期内有3个节拍(时钟周期)

CPU 内部结构采用非总线方式



# 1. 安排微操作时序的原则

10.1

原则一 微操作的 先后顺序不得 随意 更改

原则二 被控对象不同的微操作 尽量安排在 一个节拍 内完成

原则三 占用 时间较短 的微操作 尽量 安排在 一个节拍 内完成 并允许有先后顺序

2022/8/24

### 2. 取指周期 微操作的 节拍安排

10.1

$$T_0$$
 PC  $\longrightarrow$  MAR
 $1 \longrightarrow R$ 

原则二

$$T_1$$
 M (MAR)  $\longrightarrow$  MDR  
(PC) + 1  $\longrightarrow$  PC

原则二

 $T_2$  MDR  $\longrightarrow$  IR
OP (IR)  $\longrightarrow$  ID

原则三

### 3. 间址周期 微操作的 节拍安排

$$T_0$$
 Ad (IR)  $\longrightarrow$  MAR  
1  $\longrightarrow$  R

 $T_1$  M (MAR)  $\longrightarrow$  MDR

$$T_2$$
 MDR $\longrightarrow$ Ad (IR)

# 4. 执行周期 微操作的 节拍安排

10.1

① CLA 
$$T_0$$

$$T_1$$

$$T_2 \quad 0 \longrightarrow AC$$
② COM  $T_0$ 

$$T_1$$

$$T_2 \quad \overline{AC} \longrightarrow AC$$
③ SHR  $T_0$ 

$$T_1$$

$$T_1$$

$$T_2 \quad L(AC) \longrightarrow R(AC)$$

$$AC_0 \longrightarrow AC_0$$

 $T_0$ 4 CSL

 $T_1$ 

 $T_{2}$  R(AC)  $\longrightarrow$  L(AC)  $AC_{0} \longrightarrow AC_{n}$ 

(5) **STP** 

 $T_0$ 

 $T_2$  0  $\longrightarrow$  G

(6) ADD X  $T_0$  Ad (IR)  $\longrightarrow$  MAR

 $1 \longrightarrow R$ 

 $T_1$  M (MAR)  $\longrightarrow$  MDR

 $T_2$  (AC) + (MDR)  $\longrightarrow$  AC

(7) STA X  $T_0$  Ad (IR)  $\longrightarrow$  MAR  $1 \longrightarrow W$ 

 $T_1$  AC $\longrightarrow$ MDR

 $T_2$  MDR  $\longrightarrow$  M (MAR)

(8) LDA X  $T_0$  Ad (IR)  $\rightarrow$  MAR  $1 \rightarrow$  R

 $M(MAR) \longrightarrow MDR$ 

 $MDR \longrightarrow AC$ 

 $\bigcirc$  JMP X

 $T_0$ 

 $T_1$ 

 $T_2$  Ad (IR)  $\longrightarrow$  PC

(10) BAN X

 $T_0$ 

 $T_1$ 

 $T_2$   $A_0 \cdot Ad (IR) + \overline{A_0} \cdot PC \longrightarrow PC$ 

### 5. 中断周期 微操作的 节拍安排

10.1

$$T_0 \longrightarrow MAR$$

$$T_1$$
 PC  $\longrightarrow$  MDR

 $T_2$  MDR  $\longrightarrow$  M (MAR) 向量地址  $\longrightarrow$  PC

中断隐指令完成

10.1

#### 1. 列出操作时间表

工作 周期 标记	节拍	状态 条件	微操作命令信号	CLA	COM	ADD	STA	LDA	JMP
	$T_0$		PC → MAR						
			1→ R						
	$T_1$		$M(MAR) \rightarrow MDR$						
FE			$(PC)+1 \rightarrow PC$						
取指	$T_2$		MDR→ IR						
			$OP(IR) \rightarrow ID$						
		<sub>1</sub> I	1→ IND						
		// ī	1 → EX						

河址特征

10.1

#### 1. 列出操作时间表

工作周期标记	节拍	状态 条件	微操作命令信号	CLA	СОМ	ADD	STA	LDA	JMP
	$T_0$		$ \begin{array}{c} Ad (IR) \longrightarrow MAR \\ 1 \longrightarrow R \end{array} $						
IND 间址	$T_1$		$M(MAR) \rightarrow MDR$						
In ATT	T		MDR→Ad (IR)						
	$T_2$	IND	$1 \longrightarrow EX$						

间址周期标志

10.1

工作周期标记	节拍	状态 条件	微操作命令信号	CLA	СОМ	ADD	STA	LDA	JMP
			$Ad (IR) \rightarrow MAR$						
	$T_0$		$1 \rightarrow R$						
			$1 \rightarrow W$						
EX	$T_1$		$M(MAR) \rightarrow MDR$						
<b>执行</b>			AC→MDR						
	T		(AC)+(MDR)→AC						
			$MDR \rightarrow M(MAR)$						
	$T_2$		MDR→AC						
			0→AC						

10.1

工作 周期 标记	节拍	状态 条件	微操作命令信号	CLA	СОМ	ADD	STA	LDA	JMP
	$T_0$		PC → MAR	1	1	1	1	1	1
			1→ R	1	1	1	1	1	1
	<i>T</i> <sub>1</sub>		$M(MAR) \longrightarrow MDR$	1	1	1	1	1	1
FE			$(PC)+1 \longrightarrow PC$	1	1	1	1	1	1
取指	$T_2$		MDR→ IR	1	1	1	1	1	1
			$OP(IR) \rightarrow ID$	1	1	1	1	1	1
		I	1→ IND			1	1	1	1
		Ī	1 → EX	1	1	1	1	1	1

10.1

工作 周期 标记	节拍	状态 条件	微操作命令信号	CLA	СОМ	ADD	STA	LDA	JMP
	$T_0$		$Ad (IR) \longrightarrow MAR$			1	1	1	1
			1→ R			1	1	1	1
IND   间址	$T_1$		$M(MAR) \rightarrow MDR$			1	1	1	1
山州	T		MDR→Ad (IR)			1	1	1	1
	$T_2$	IND	1 → EX			1	1	1	1

10.1

工作 周期 标记	节拍	状态 条件	微操作命令信号	CLA	СОМ	ADD	STA	LDA	JMP
			$Ad (IR) \rightarrow MAR$			1	1	1	
	$T_0$		1→ R			1		1	
			$1 \rightarrow W$				1		
EX	$T_1$		$M(MAR) \rightarrow MDR$			1		1	
执行			AC→MDR				1		
	$T_2$		(AC)+(MDR)→AC			1			
			$MDR \rightarrow M(MAR)$				1		
			MDR→AC					1	
			0→AC	1					

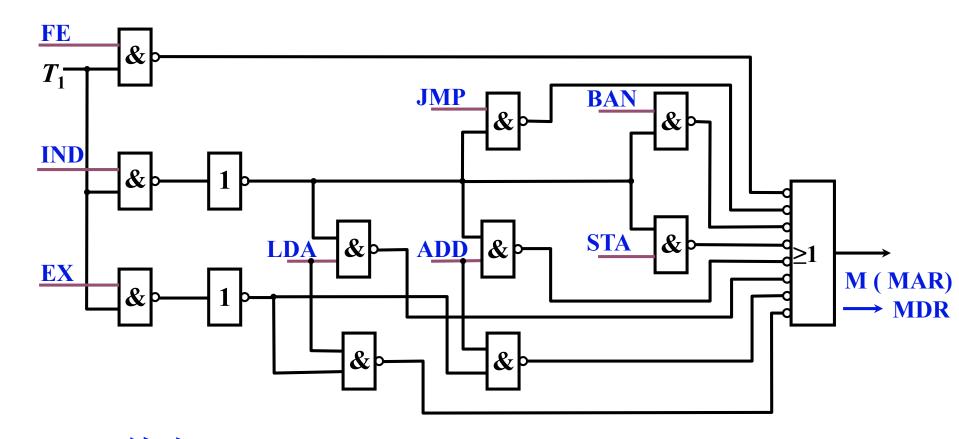
# 2. 写出微操作命令的最简表达式

10.1

```
M (MAR) \longrightarrow MDR
= FE \cdot T_1 + IND \cdot T_1 (ADD + STA + LDA + JMP + BAN) + EX \cdot T_1 (ADD + LDA)
= T_1 \{ FE + IND (ADD + STA + LDA + JMP + BAN) + EX (ADD + LDA) \}
```

### 3. 画出逻辑图

10.1



- 特点
- > 思路清晰,简单明了
- > 庞杂,调试困难,修改困难
- ➤ 速度快 (RISC)

### 10.2 微程序设计

一、微程序设计思想的产生

1951 英国剑桥大学教授 Wilkes

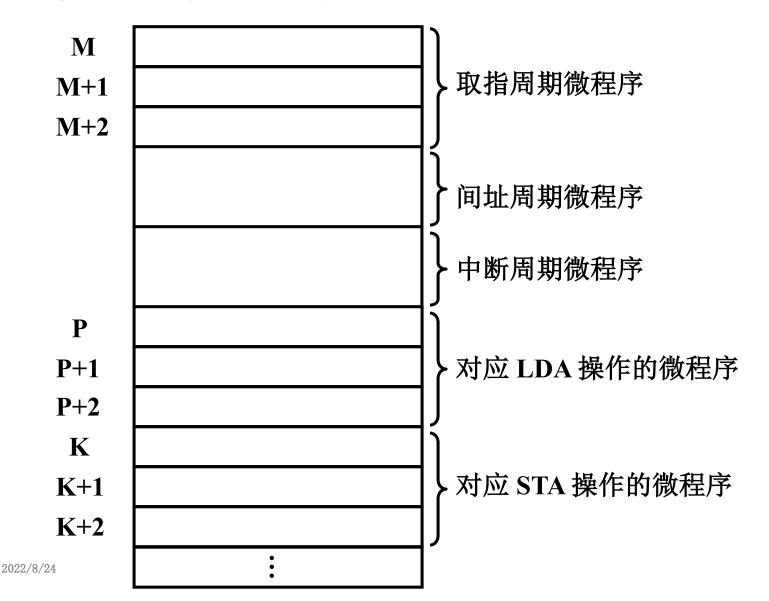
完成 一条机器指令 微操作命令n 微指令 m 00010010 一条机器指令对应一个微程序 存入 ROM 存储逻辑

2022/8/24

### 二、微程序控制单元框图及工作原理

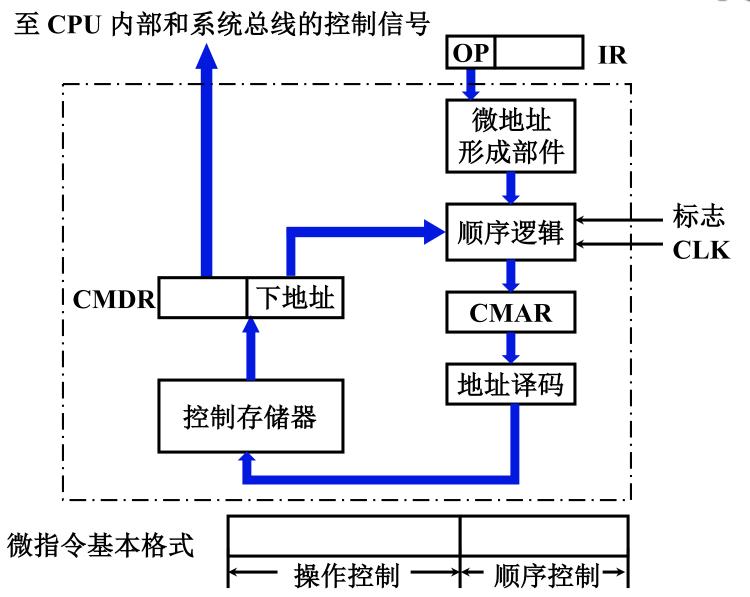
10.2

#### 1. 机器指令对应的微程序



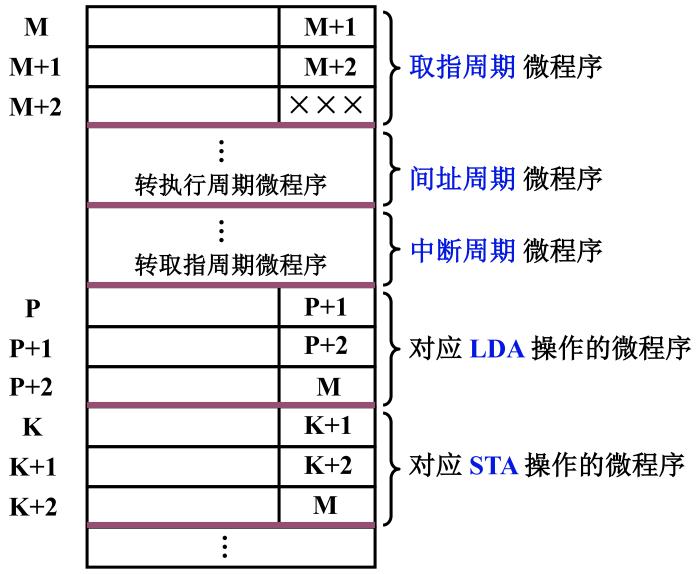
#### 2. 微程序控制单元的基本框图

10.2



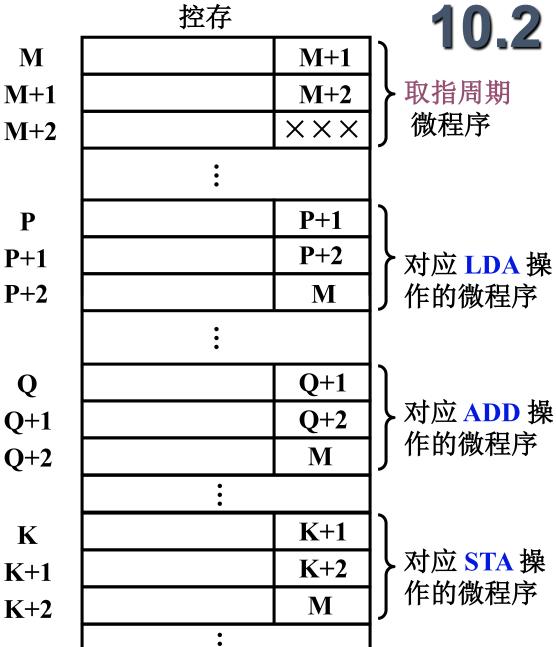
### 二、微程序控制单元框图及工作原理

10.2



# 3. 工作原理

主存 **LDA** X 用户程序 **ADD** Y **STA** Z **STP** 



 $2022/8/\overline{24}$ 

35

### 3. 工作原理

**10.2** 

(1) 取指阶段 执行取指微程序

 $\mathbf{M} \longrightarrow \mathbf{CMAR}$ 

CM (CMAR) → CMDR 由 CMDR 发命令

形成下条微指令地址 M+1

 $Ad (CMDR) \longrightarrow CMAR$ 

 $CM (CMAR) \longrightarrow CMDR$ 

由 CMDR 发命令

形成下条微指令地址 M+2

 $Ad (CMDR) \longrightarrow CMAR$ 

 $CM (CMAR) \longrightarrow CMDR$ 

由 CMDR 发命令

M + 2

### (2) 执行阶段 执行 LDA 微程序

10.2

CM (CMAR) → CMDR 由 CMDR 发命令  $M (MAR) \rightarrow MDR$   $P+1 0 1 0 0 \cdots 0 P+2$ 

形成で除微指)令地址CMAR
CM (CMAR) → CMDR
由 CMDR 发命令

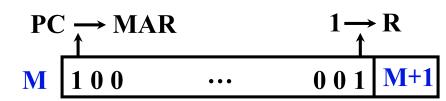
形成下条微指令地址CMAR

 $(\mathbf{M} \longrightarrow \mathbf{CMAR})$ 

#### (3) 取指阶段 执行取指微程序

10.2

 $\mathbf{M} \longrightarrow \mathbf{CMAR}$ 



•

全部微指令存在 CM 中,程序执行过程中 只需读出

- 关键 → 微指令的 操作控制字段如何形成微操作命令
  - > 微指令的 后续地址如何形成

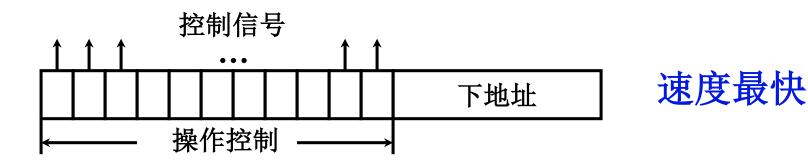
## 三、微指令的编码方式(控制方式)

10.2

1. 直接编码(直接控制)方式

在微指令的操作控制字段中,

每一位代表一个微操作命令



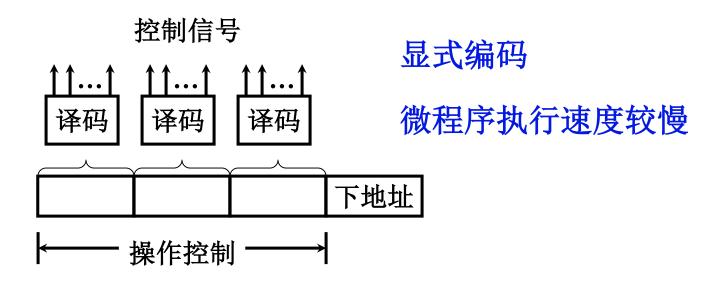
某位为"1"表示该控制信号有效

#### 2. 字段直接编码方式

10.2

将微指令的控制字段分成若干 "段",

每段经译码后发出控制信号

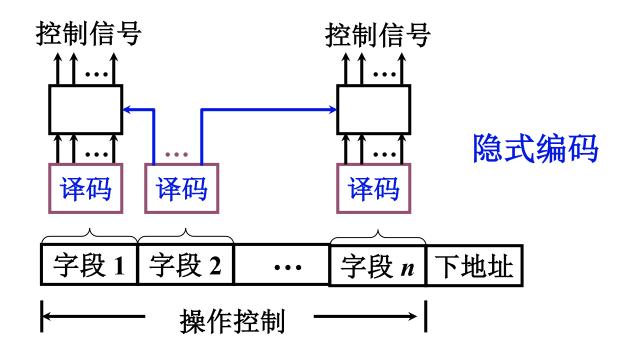


每个字段中的命令是 互斥 的

缩短 了微指令 字长,增加 了译码 时间

#### 3. 字段间接编码方式

10.2



#### 4. 混合编码

直接编码和字段编码(直接和间接)混合使用

#### 5. 其他

# 四、微指令序列地址的形成

10.2

- 1. 微指令的 下地址字段 指出
- 2. 根据机器指令的 操作码 形成
- 3. 增量计数器

$$(CMAR) + 1 \longrightarrow CMAR$$

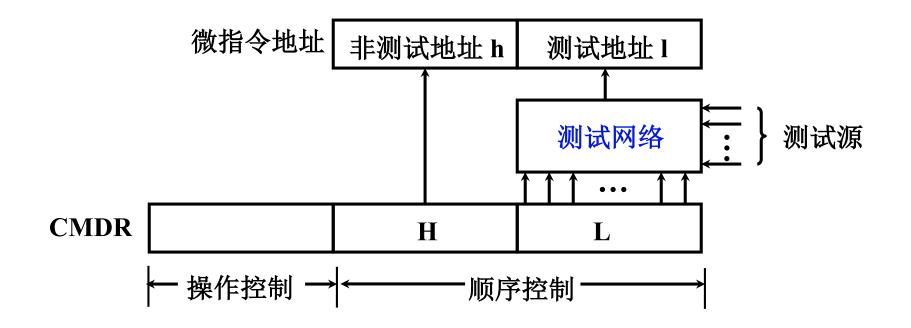
4. 分支转移

操作控制字段   转移方式   转移地址
----------------------

转移方式 指明判别条件 转移地址 指明转移成功后的去向

### 5. 通过测试网络

10.2



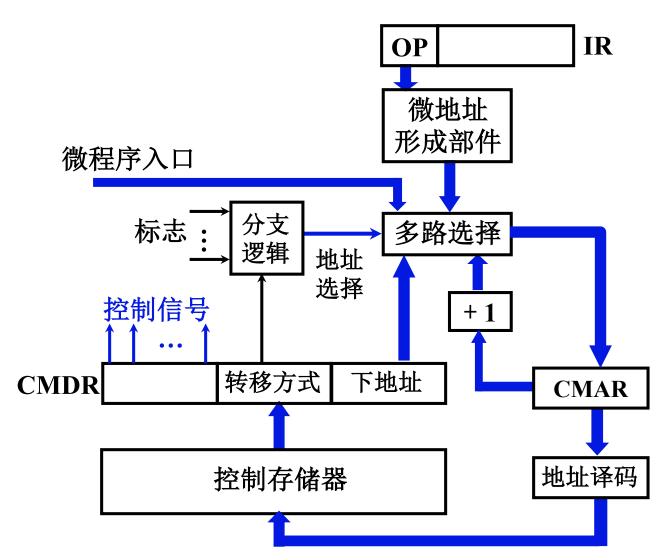
6. 由硬件产生微程序入口地址

第一条微指令地址 由专门 硬件 产生

中断周期 由硬件产生中断周期微程序首地址

## 7. 后续微指令地址形成方式原理图

# 10.2



# 五、微指令格式

10.2

- 1. 水平型微指令
  - 一次能定义并执行多个并行操作

如 直接编码、字段直接编码、字段间接编码、 直接和字段混合编码

2. 垂直型微指令

类似机器指令操作码 的方式

由微操作码字段规定微指令的功能

# 3. 两种微指令格式的比较

10.2

- (1) 水平型微指令比垂直型微指令并行操作能力强, 灵活性强
- (2) 水平型微指令执行一条机器指令所要的 微指令数目少,速度快
- (3) 水平型微指令 用较短的微程序结构换取较长的 微指令结构
- (4) 水平型微指令与机器指令 差别大

# 10.2

## 六、静态微程序设计和动态微程序设计

静态 微程序无须改变,采用 ROM

动态 通过 改变微指令 和 微程序 改变机器指令, 有利于仿真,采用 EPROM

## 七、毫微程序设计

1. 毫微程序设计的基本概念

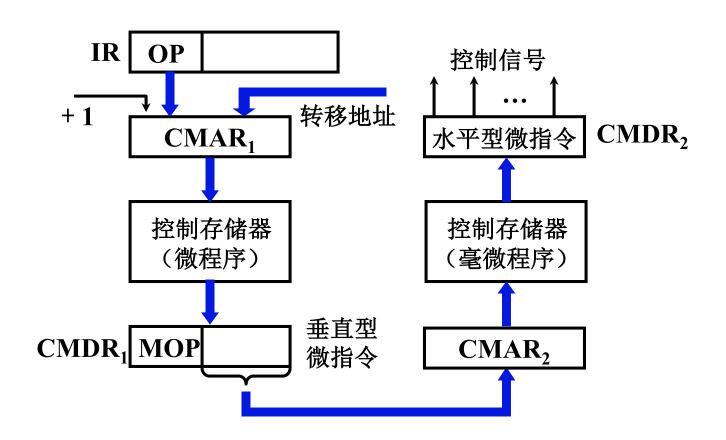
微程序设计 用 微程序解释机器指令

毫微程序设计 用 毫微程序解释微程序

毫微指令与微指令 的关系好比 微指令与机器指令 的关系

#### 2. 毫微程序控制存储器的基本组成

10.2



# 八、串行微程序控制和并行微程序控制

**10.2** 

#### 串行 微程序控制

取第 i 条微指令	执行第 i 条微指令	取第 i+1 条微指令	执行第 i+1 条微指令
-----------	------------	-------------	--------------

#### 并行 微程序控制

	取第 i 条微指令	执行第 i 条微指令		
-		取第 i+1 条微指令	执行第 i+1 条微指令	
	·		取第 i+2 条微指令	执行第 i+2 条微指令

# 九、微程序设计举例

10.2

1. 写出对应机器指令的微操作及节拍安排

假设 CPU 结构与组合逻辑相同

(1) 取指阶段微操作分析

3条微指令

 $PC \longrightarrow MAR$ 

 $1 \longrightarrow R$ 

 $M(MAR) \rightarrow MDR \quad (PC) + 1 \rightarrow PC$ 

 $T_2$  $MDR \rightarrow IR$ 

OP(IR)→微地址形成部件

则取指操作需。3.条微指令

OP(IR)→微地址形成部件 → CMAR

# (2) 取指阶段的微操作及节拍安排

10.2

考虑到需要 形成后续微指令的地址

$$T_0$$
 PC  $\longrightarrow$  MAR  $1 \longrightarrow \mathbb{R}$ 
 $T_1$  Ad (CMDR)  $\longrightarrow$  CMAR

 $T_2$  M (MAR)  $\longrightarrow$  MDR (PC)+1  $\longrightarrow$  PC

 $T_3$  Ad (CMDR)  $\longrightarrow$  CMAR

 $T_4$  MDR  $\longrightarrow$  IR OP(IR)  $\longrightarrow$  微地址形成部件

**OP(IR)** → 微地址形成部件 → **CMAR** 

2022/8/24

 $T_{5}$ 

## (3) 执行阶段的微操作及节拍安排

10.2

考虑到需形成后续微指令的地址

• 非访存指令

取指微程序的入口地址 M 由微指令下地址字段指出

- ① CLA 指令  $T_0 \quad 0 \longrightarrow AC$   $T_1 \quad Ad (CMDR) \longrightarrow CMAR$
- ② COM 指令  $T_0 \quad \overline{AC} \longrightarrow AC$   $T_1 \quad Ad (CMDR) \longrightarrow CMAR$

③ SHR 指令

10.2

$$T_0$$
 L(AC)  $\longrightarrow$  R(AC) AC<sub>0</sub>  $\longrightarrow$  AC<sub>0</sub>
 $T_1$  Ad(CMDR)  $\longrightarrow$  CMAR

④ CSL 指令

$$T_0$$
 R (AC)  $\longrightarrow$  L (AC) AC<sub>0</sub>  $\longrightarrow$  AC<sub>n</sub>
 $T_1$  Ad (CMDR)  $\longrightarrow$  CMAR

⑤ STP 指令

$$T_0$$
 0  $\longrightarrow$  G
$$T_1$$
 Ad (CMDR)  $\longrightarrow$  CMAR

#### • 访存指令

10.2

⑥ ADD 指令

```
T_0 Ad (IR) \longrightarrow MAR 1 \longrightarrow R

T_1 Ad (CMDR) \longrightarrow CMAR

T_2 M (MAR) \longrightarrow MDR

T_3 Ad (CMDR) \longrightarrow CMAR

T_4 (AC) + (MDR) \longrightarrow AC

T_5 Ad (CMDR) \longrightarrow CMAR
```

⑦ STA 指令

```
T_0 Ad (IR) \longrightarrow MAR 1 \longrightarrow W

T_1 Ad (CMDR) \longrightarrow CMAR

T_2 AC \longrightarrow MDR

T_3 Ad (CMDR) \longrightarrow CMAR

T_4 MDR \longrightarrow M (MAR)

T_5 Ad (CMDR) \longrightarrow CMAR
```

⑧ LDA 指令

 $T_0$  Ad (IR)  $\longrightarrow$  MAR  $1 \longrightarrow$  R

 $T_1$  Ad (CMDR)  $\longrightarrow$  CMAR

 $T_2 \qquad M (MAR) \longrightarrow MDR$ 

 $T_3$  Ad (CMDR)  $\longrightarrow$  CMAR

 $T_{A}$  MDR  $\longrightarrow$  AC

 $T_5$  Ad (CMDR)  $\longrightarrow$  CMAR

# • 转移类指令

10.2

⑨ JMP 指令

$$T_0$$
 Ad (IR)  $\longrightarrow$  PC

$$T_1$$
 Ad (CMDR)  $\longrightarrow$  CMAR

⑩ BAN 指令

$$T_0 \qquad A_0 \cdot Ad (IR) + \overline{A_0} \cdot (PC) \longrightarrow PC$$

$$T_1$$
 Ad (CMDR)  $\longrightarrow$  CMAR

全部微操作 20个 微指令 38条

### 2. 确定微指令格式

10.2

- (1) 微指令的编码方式 采用直接控制
- (2) 后续微指令的地址形成方式 由机器指令的操作码通过微地址形成部件形成 由微指令的下地址字段直接给出
- (3) 微指令字长

由 20 个微操作

确定操作控制字段 最少 20 位

由 38 条微指令

确定微指令的下地址字段为6位

微指令字长 可取 20 + 6 = 26 位

# (4) 微指令字长的确定

38条微指令中有19条

是关于后续微指令地址 — CMAR

若用 Ad (CMDR) 直接送控存地址线

则 省去了输至 CMAR 的时间,省去了 CMAR

同理 OP(IR) → 微地址形成部件 → 控存地址线

可省去19条微指令,2个微操作

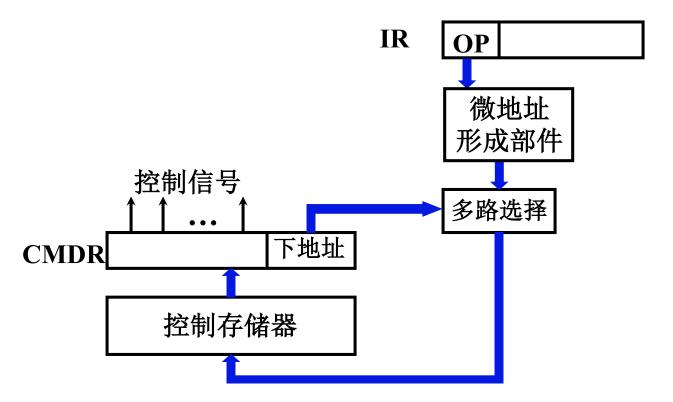
$$38 - 19 = 19$$

$$20 - 2 = 18$$

下地址字段最少取 5 位 操作控制字段最少取 18 位

#### (5) 省去了 CMAR 的控制存储器

10.2



考虑留有一定的余量

取操作控制字段 下地址字段

(6) 定义微指令操作控制字段每一位的微操作



# 3. 编写微指令码点

微程序	微指令 地址	微指令 (二进制代码)														
名称	(八进制)	操作控制字段						下地址字段								
		0	1	2	3	4	• • •	10	• • •	23	24	25	26	27	28	29
   取指	00	1	1								0	0	0	0	0	1
坎阳	01			1	1						0	0	0	0	1	0
	02					1					×	×	×	×	×	×
CLA	03										0	0	0	0	0	0
COM	04										0	0	0	0	0	0
	10		1					1			0	0	1	0	0	1
ADD	11			1							0	0	1	0	1	0
	12										0	0	0	0	0	0
	16		1					1			0	0	1	1	1	1
LDA	17			1							0	1	0	0	0	0
2022/8	<sub>/24</sub> <b>20</b>										0	0	0	0	0	60