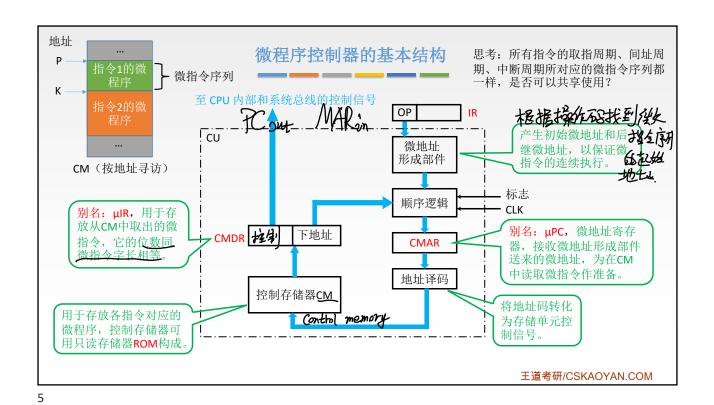
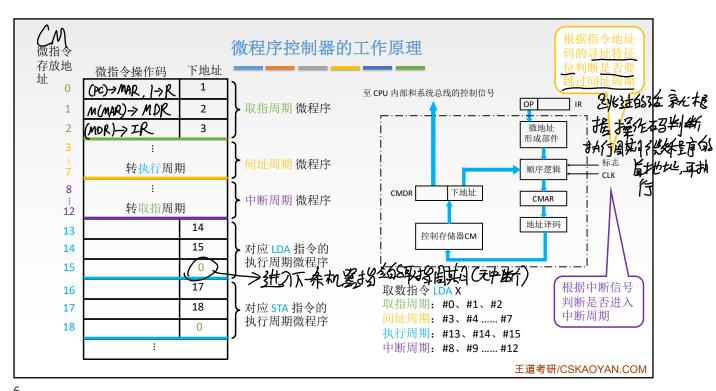
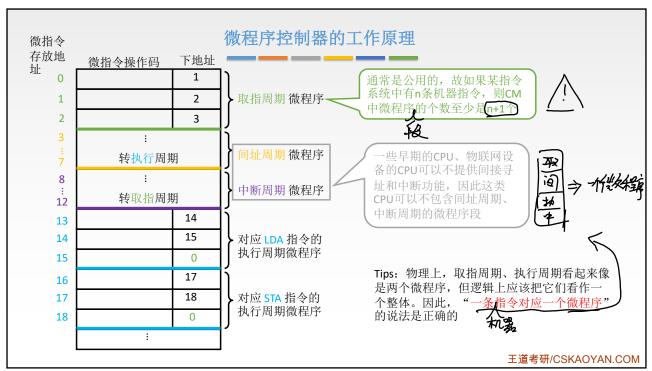


采用"存储程序"的思想,CPU 出厂前将所有指令的"微程序" 微程序控制器的设计思路 T₀: 微操作1、微操作2 T₁: 微操作3 高级语言代码 高级语言代码 微指令a: 完成微操作1、2 微指令b: 完成微操作3 指令1 取指周期 (FE=1) 微指令c: 完成微操作4 指令2 T2: 微操作4 间指周期 To: 微操作5、微操作2 微指令d:完成微操作5、2 指令3 (IND=1) 微指令e: 完成微操作6 T1: 微操作6 T2: 微操作7 微指令f: 完成微操作7 指令4 执行周期 微 程序 (EX=1) To: 微操作7 微指令f: 完成微操作7 指令5 T1: 微操作8 微指令g: 完成微操作8 中断周期 T2: 微操作9、微操作6 微指令h: 完成微操作9、6 (INT=1) 指令6 To: 微操作5、微操作2 微指令d: 完成微操作5、2 T1: 微操作10 程序: 由指令序列组成 微指令i: 完成微操作10 T2: 微操作11 微程序:由微指令序列组成,<mark>每一种指令对</mark> 微指令j: 完成微操作11 一个微程序对左外个(岁女子》全库天 PCOLL, MARM (PC) -> MAR 微指令基本格式 机器指令是对程序执行步骤的描述 散指令是对指令执行步骤的描述 令中可能包含多个微命令 → (PC)→MAR |→ R 王道考研/CSKAOYAN.COM 指令是对微指令功能的"封装" 顺序控制 操作控制

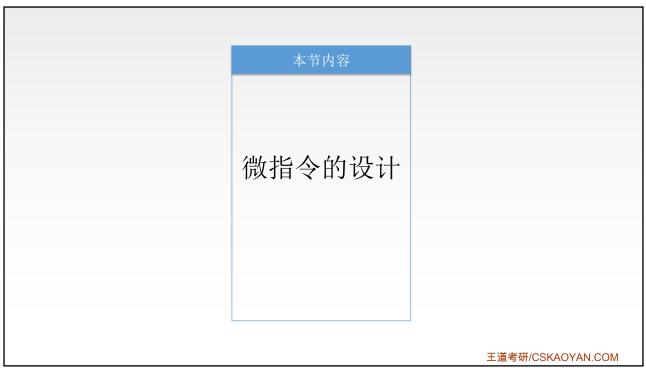


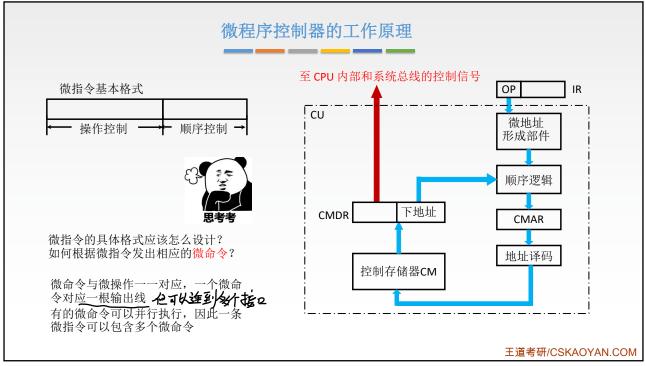


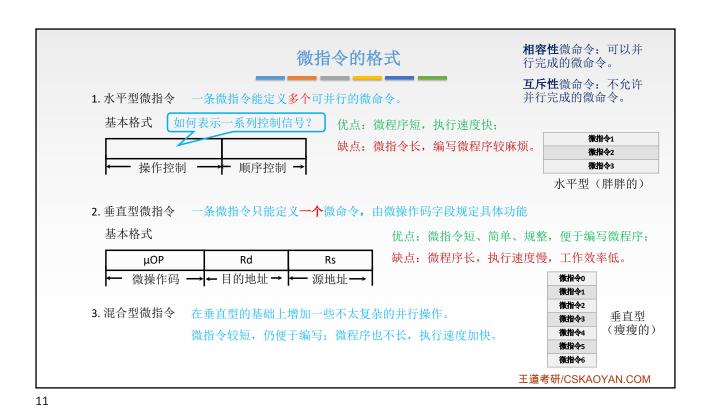
U

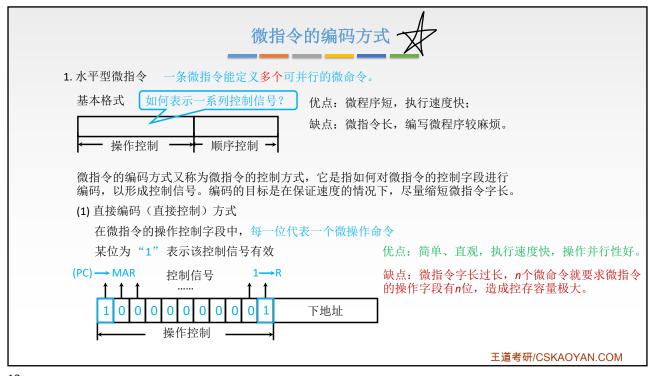


微地址即微指令在CM中的存放地址 微地址形成部件 通过指令操作码形成对应微程序的第一条微指令的存放地址 顺序逻辑 Θ 根据某些机器标志和时序信息确定下一条微指令的存放地址 CMAR (µPC) Θ 指明接下来要执行的微指令的存放地址 CU的结构 地址译码器 Θ 将 CMAR 内的地址信息译码为电信号,控制 CM 读出微指令 存放所有机器指令对应的微程序(微指令序列) 控制存储器 CM 用ROM实现,按地址寻访。通常在CPU出厂时就把所有微程序写入 (-) CMDR (µIR) 微指令寄存器,用于存放当前要执行的微指令。CM(μPC)—>μIR 指令周期= 取值周器 --> 间址周期 --> 执行周期 --> 中断周期。其中间址、中断周期可有可无 微程序控制器 工作原理 处理取指周期、间址周期、中断周期的微指令序列通常是公用的。执行周期的微指令序列各不相同 取指周期的微指令序列固定从 #0 开始存放。执行周期的微指令序列的存放根据指令操作码确定 程序 vs 微程序;指令 vs 微指令;主存储器 vs 控制器存储器 (CM); MAR vs CMAR; MDR vs CMDR; PC vs μ PC; IR vs μ IR 微命令、微操作、微指令、微程序 之间的关系 概念对比 指令周期: 从主存取出并执行一条机器指令所需的时间 微周期(微指令周期): 从控制器存储器取出一条微指令并执行相应微操作所需的时间











(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

优点: 简单、直观, 执行速度快, 操作并行性好。

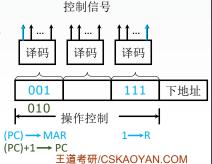
 $(PC) \longrightarrow MAR$ 控制信号 0 0 0 下地址 操作控制

缺点: 微指令字长过长, n个微命令就要求微指令 的操作字段有n位,造成控存容量极大。

(2) 字段直接编码方式

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 微命令字段分段的原则:

- ① 互斥性微命令分在同一段内,相容性微命令分在不同段内。
- ② 每个小段中包含的信息位不能太多,否则将增加译码线路的 复杂性和译码时间。
- ③一般每个小段还要留出一个状态,表示本字段不发出任何微 命令。因此, 当某字段的长度为3位时, 最多只能表示7个互斥 的微命令,通常用000表示不操作。



13

例题:字段直接编码方式

(2) 字段直接编码方式

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 微命令字段分段的原则:

- ① 互斥性微命令分在同一段内,相容性微命令分在不同段内。
- ② 每个小段中包含的信息位不能太多,否则将增加译码线路的 复杂性和译码时间。
- ③ 一般每个小段还要留出一个状态,表示本字段不发出任何微 命令。因此,当某字段的长度为3位时,最多只能表示7个互斥 的微命令,通常用000表示不操作。

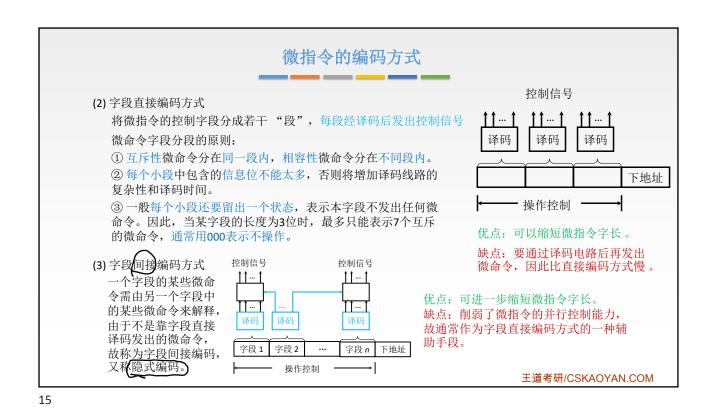
控制信号 11...1 译码 译码 译码 下地址 操作控制

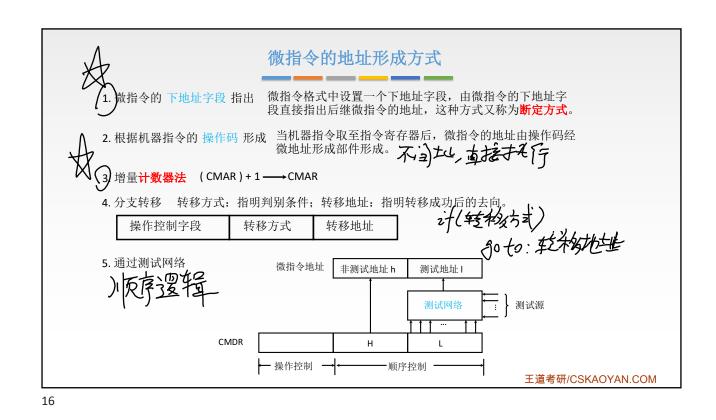
某计算机的控制器采用微程序控制方式,微指令中的操作控制字段采用<mark>字段直接编码法</mark>,共有33 个微命令,构成5个互斥类,分别包含7、3、12、5和6个微命令,则操作控制字段至少有多少位?

第1个互斥类有7个微命令,要留出1个状态表示不操作, 所以需要表示8种不同的状态,故需要3个二进制位。 以此类推,后面4个互斥类各需要表示4、13、6、7种 不同的状态,分别对应2、4、3、3个二进制位。

故操作控制字段的总位数为 3+2+4+3+3=15 位

Tips: 若采用直接编码方式, 则控制字段需要33位 王道考研/CSKAOYAN.COM





微指令的地址形成方式

- 1. 微指令的 下地址字段 指出 微指令格式中设置一个下地址字段,由微指令的下地址字 段直接指出后继微指令的地址,这种方式又称为<mark>断定方式</mark>。
- 2. 根据机器指令的操作码形成 当机器指令取至指令寄存器后,微指令的地址由操作码经 微地址形成部件形成。
- 3. 增量<mark>计数器法</mark> (CMAR)+1 → CMAR
- 4. 分支转移 转移方式: 指明判别条件; 转移地址: 指明转移成功后的去向。

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

- 5. 通过测试网络
- 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 (用专门的硬件记录取指周期微程序首地址) 中断周期 由 硬件 产生 中断周期微程序首地址 (用专门的硬件记录)

王道考研/CSKAOYAN.COM

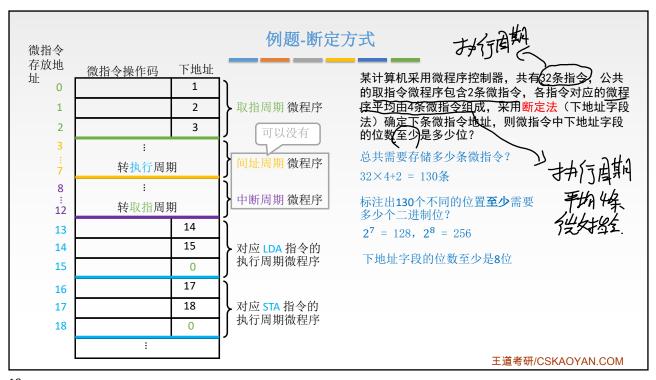
17

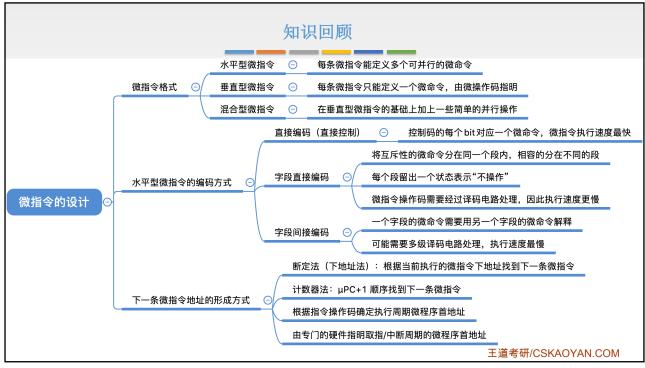
例题-断定方式

1. 微指令的 下地址字段 指出 微指令格式中设置一个下地址字段,由微指令的下地址字 段直接指出后继微指令的地址,这种方式又称为<mark>断定方式</mark>。

某计算机采用微程序控制器,共有32条指令,公共的取指令微程序包含2条微指令,各指令对应的微程序平均由4条微指令组成,采用<mark>断定法</mark>(下地址字段法)确定下条微指令地址,则微指令中下地址字段的位数至少是多少位?

王道考研/CSKAOYAN.COM

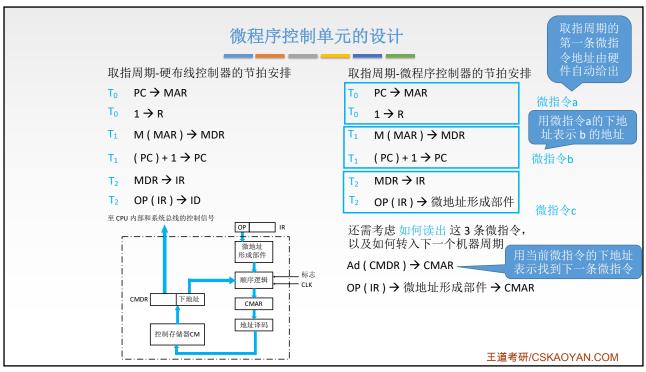




微程序控制单 元的设计

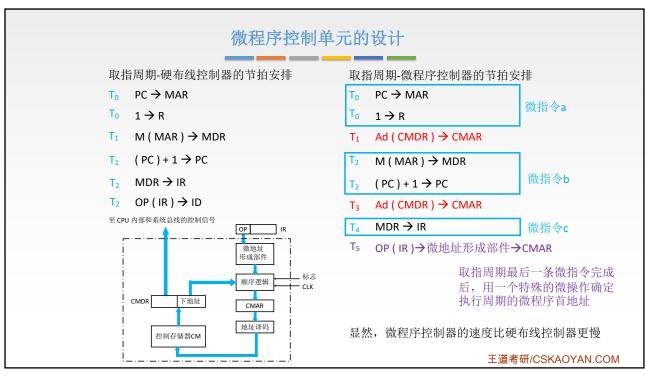
微程序控制单元的设计 1. 分析每个阶段的微操作序列 2. 写出对应机器指令的微操作命令及节拍安排 3. 确定微指令格式 4. 编写微指令码点 取指周期-硬布线控制器的节拍安排 取指周期-微程序控制器的节拍安排 T_0 PC \rightarrow MAR T_0 PC \rightarrow MAR T_0 1 \rightarrow R T_0 1 \rightarrow R T_1 M (MAR) \rightarrow MDR T_1 M (MAR) \rightarrow MDR 3条微指令 T_1 (PC)+1 \rightarrow PC T_1 (PC) + 1 \rightarrow PC T_2 MDR \rightarrow IR $MDR \rightarrow IR$ T_2 OP (IR) \rightarrow ID T₂ OP(IR)→ 微地址形成部件 王道考研/CSKAOYAN.COM

22



微程序控制单元的设计 取指周期-硬布线控制器的节拍安排 取指周期-微程序控制器的节拍安排 PC → MAR PC → MAR T_0 微指令a $1 \rightarrow R$ T_0 $1 \rightarrow R$ Ad (CMDR) → CMAR T_1 $M(MAR) \rightarrow MDR$ T_1 需要用T₁节拍确定下 一条微指令的地址 $(PC) + 1 \rightarrow PC$ T₂ $M(MAR) \rightarrow MDR$ 微指令b $MDR \rightarrow IR$ T_2 $(PC) + 1 \rightarrow PC$ T_2 $OP(IR) \rightarrow ID$ T_2 T_3 Ad (CMDR) → CMAR 需要用T3节拍确定下 至 CPU 内部和系统总线的控制信号 一条微指令的地址 $MDR \rightarrow IR$ T_4 OP T_4 OP(IR)→微地址形成部件 微地址 微指令c 微地址形成部件 → CMAR 根据指令操作码确 顺序逻辑 定其执行周期微指 CMDR 下地址 令序列的首地址 CMAR 地址译码 显然, 微程序控制器的速度比硬布线控制器更慢 控制存储器CM 王道考研/CSKAOYAN.COM

23



微程序控制单元的设计 设计步骤: 1. 分析每个阶段的微操作序列 2. 写出对应机器指令的微操作命令及节拍安排 (1) 写出每个周期所需要的微操作(参照硬布线) (2)补充微程序控制器特有的微操作: 每条微指令结束 之后都需要进行 a. 取指周期: 取指周期的最后一条微指令完 成后,要根据指令操作码确定 其执行周期的微程序首地址 Ad (CMDR) \rightarrow CMAR OP(IR)→ 微地址形成部件 → CMAR ◄ b. 执行周期: 每条微指令结束 之后都需要进行 Ad(CMDR) → CMAR 3. 确定微指令格式 4. 编写微指令码点 王道考研/CSKAOYAN.COM

25

微程序控制单元的设计

设计步骤:

- 1. 分析每个阶段的微操作序列
- 2. 写出对应机器指令的微操作命令及节拍安排
 - (1) 写出每个周期所需要的微操作(参照硬布线)
 - (2)补充微程序控制器特有的微操作:
 - a. 取指周期:

Ad (CMDR) \rightarrow CMAR

OP (IR) \rightarrow CMAR

b. 执行周期:

Ad(CMDR) →CMAR

3. 确定微指令格式

根据微操作个数决定采用何种编码方式,以确定微指令的操作控制字段的位数。 根据CM中存储的微指令总数,确定微指令的顺序控制字段的位数。 最后按操作控制字段位数和顺序控制字段位数就可确定微指令字长。

4. 编写微指令码点

王道考研/CSKAOYAN.COM

27

微程序控制单元的设计

设计步骤:

- 1. 分析每个阶段的微操作序列
- 2. 写出对应机器指令的微操作命令及节拍安排
 - (1) 写出每个周期所需要的微操作(参照硬布线)
 - (2)补充微程序控制器特有的微操作:
 - a. 取指周期:

Ad (CMDR) → CMAR

OP (IR) \rightarrow CMAR

b. 执行周期:

Ad(CMDR) →CMAR

3. 确定微指令格式

根据微操作个数决定采用何种编码方式,以确定微指令的操作控制字段的位数。 根据CM中存储的微指令总数,确定微指令的顺序控制字段的位数。 最后按操作控制字段位数和顺序控制字段位数就可确定微指令字长。

4. 编写微指令码点

根据操作控制字段每一位代表的微操作命令,编写每一条微指令的码点。

王道考研/CSKAOYAN.COM

微程序设计分类

1. 静态微程序设计和动态微程序设计

静态 微程序无需改变,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

2. 毫微程序设计

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

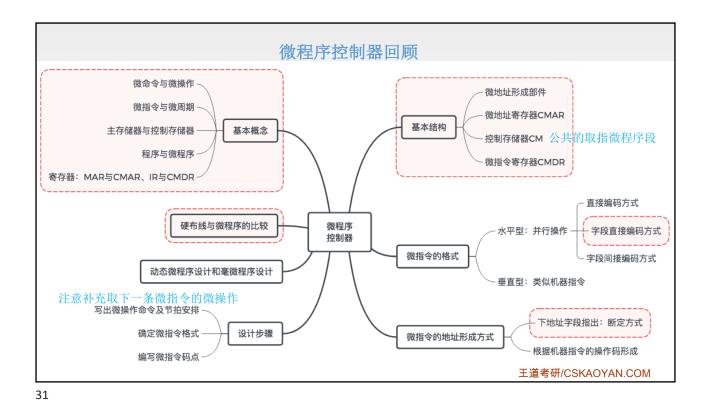
王道考研/CSKAOYAN.COM

29

硬布线与微程序的比较

类 别对比项目	微程序控制器	硬布线控制器
工作原理	微操作控制信号以微程序的形式 存放在控制存储器中,执行指令时 读出即可	微操作控制信号由组合逻辑电路 根据当前的指令码、状态和时序, 即时产生
执行速度	慢	快
规整性	较规整	烦琐、不规整
应用场合	CISC CPU	RISC CPU
易扩充性	易扩充修改	困难

王道考研/CSKAOYAN.COM



②王道论坛
②王道论坛
②王道は類机考研备考
②王道は風色老师-计算机考研
③王道楼楼老师-计算机考研
③王道楼楼老师-计算机考研

第據
②王道は類机考研
②王道は類机考研
②王道计算机考研
②王道计算机考研
②王道计算机考研
②王道在线