简单cpu的设计

智能1601 樊龙 201608010325





cpu设计步骤



cpu规格



指令集

0.0

寄存器

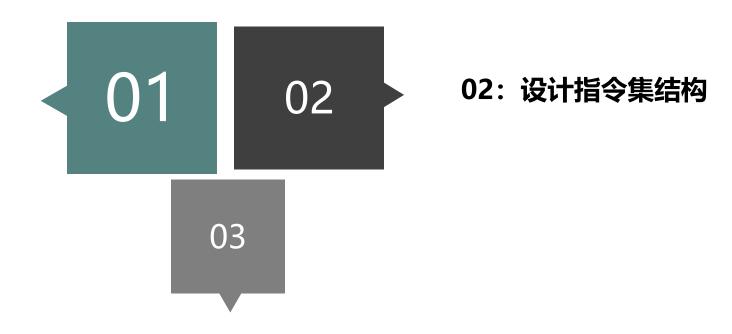
cpu设计步骤

01: 确定它的用途

关键: 使CPU的

处理能力和它所执

行的任务匹配。



03:设计状态图

- 列出在每个状态中执行的微操作
- 从一个状态转移到另外一个状态的条件

CPU执行如下的操作序列

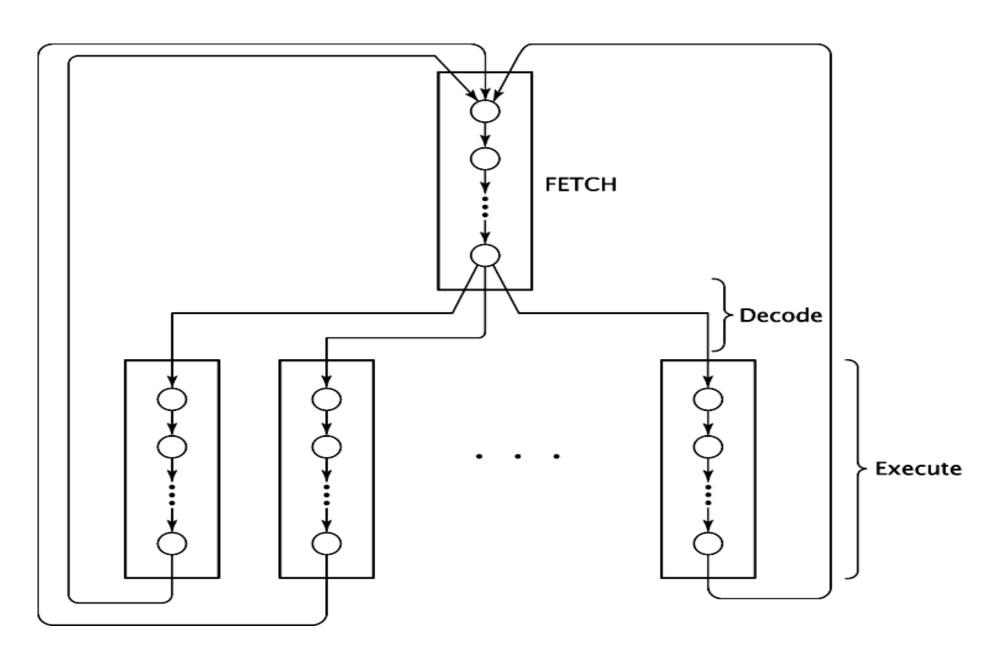
取指令周期: 从存储器中取出一条指令, 然后转到译码周期。

执行周期:执行该指令, 然后转移到取指令周期去 取下一条指令 取指令周期
译码周期
执行周期

译码周期:对该指令进行译码,即确定取到的是哪一种指令,然后转移到这种指令对应的执行周期。

状态图

一般cpu状态图:



cpu规格

cpu的规格

- 1. 64K字节的存储器,每个存储单元8位宽。
 - 地址引脚A[15..0]
 - 数据引脚D[7..0]
- 2. CPU的三个内部寄存器
 - ◆ 8位累加器AC:接受任何算术或者逻辑运算的
- 结果,并为使用两个操作数的算术或者逻辑操作指令提供一个操作数。
- ◆ 寄存器R: 一个8位通用寄存器。它为所有的双操作数算术和逻辑运算指令提供第二个操作数。它也可以用来暂时存放累加器马上要用到的数据。(减少存储器访问次数提高CPU的性能)
 - ◆ 零标志位Z:每次执行算术运算或者逻辑运算的 时候,它都将被置位。

指令集

指令	指令码	操作
NOP	0000 0000	无
LDAC	0000 0001 Γ	AC←M[Γ]
STAC	0000 0010 Γ	M[Γ]←AC
MVAC	0000 0011	R←AC
MOV R	0000 0100	AC←R
JUMP	0000 0101 Γ	GOTO Γ
JMPZ	0000 0110 Γ	IF (Z=1) THEN GOTO Γ
JPNZ	0000 0111 Γ	IF (Z=0) THEN GOTO Γ

指令集

ADD	0000 1000	$AC \leftarrow AC + R$, IF $(AC + R = 0)$ THEN $Z \leftarrow 1$ ELSE $Z \leftarrow 0$
SUB	0000 1001	$AC \leftarrow AC - R$, IF $(AC - R = 0)$ THEN $Z \leftarrow 1$ ELSE $Z \leftarrow 0$
INAC	0000 1010	$AC \leftarrow AC + 1$, IF $(AC + 1 = 0)$ THEN $Z \leftarrow 1$ ELSE $Z \leftarrow 0$
CLAC	0000 1011	AC←0, Z←1
AND	0000 1100	$AC \leftarrow AC \land R$, IF $(AC \land R = 0)$ THEN $Z \leftarrow 1$ ELSE $Z \leftarrow 0$
OR	0000 1101	$AC \leftarrow AC \lor R$, IF $(AC \lor R = 0)$ THEN $Z \leftarrow 1$ ELSE $Z \leftarrow 0$
XOR	0000 1110	$AC \leftarrow AC \oplus R$, IF $(AC \oplus R = 0)$ THEN $Z \leftarrow 1$ ELSE $Z \leftarrow 0$
NOT	0000 1111	AC←AC', IF (AC' = 0) THEN Z←1 ELSE Z←0

寄存器

有那些寄存器?寄存器的功能是什么?

◆ 16位的地址寄存器AR: 通过引脚A[15..0]向存储器 提供地址。

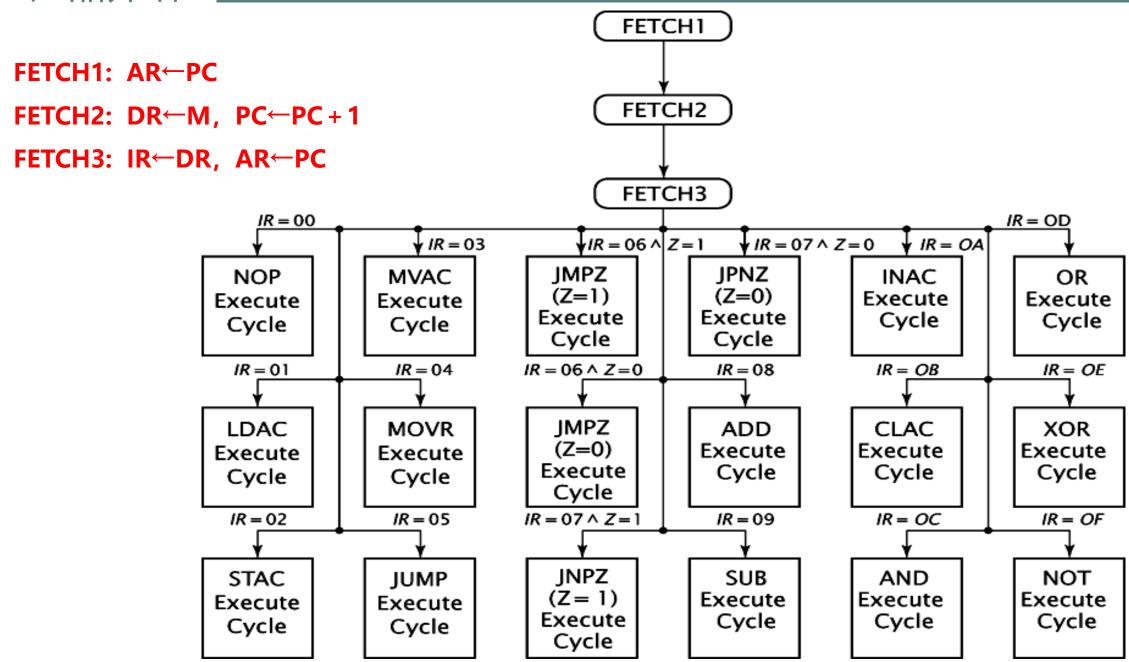
◆ 16位的程序计数器PC:存放的是将要执行的下一条指令的地址,或者指令需要的下一个操作数的地址。

AR和PC必须能够执行并行的装载和递增的操作。两个寄存器都从内部总线上接受数据。

寄存器

- ◆ 8位的数据寄存器DR:通过D[7..0]从存储器中接收 指令和数据并且向存储器传送数据。
 - ◆ 8位的指令寄存器IR:存放的是从存储器中取出来的操作码。
 - ◆ 8位的临时寄存器TR:在指令执行过程中,临时存储数据。(程序员不能访问)
 - ◆ DR, IR, R, TR必须能够并行装载数据。 CPU用一个ALU来完成所有这些功能。 ALU能够接受AC的数据作为一个输入,接受内部总线上的数据作为另外一个输入。AC总是从ALU得到它的输入。CPU同时也根据ALU的输出来决定结果是否0,从而设置Z。

产品介绍



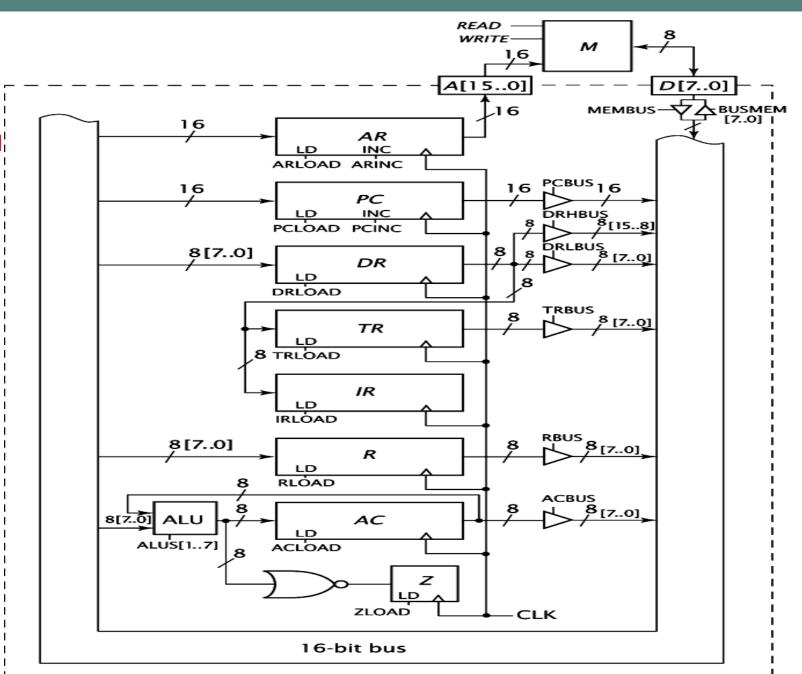
STAC1: DR \leftarrow M, PC \leftarrow PC+1, AR \leftarrow AR+1

STAC2: $TR \leftarrow DR$, $DR \leftarrow M$, $PC \leftarrow PC + 1$

STAC3: AR←DR, TR

STAC4: DR←AC

STAC5: M←DR



底的您的观看 THANK YOU FOR YOUR WATCHING

PLACED LOGO