计算机组成原理



(期中考卷讲解)

厦门大学信息学院软件工程系 曾文华 2021年6月11日



- 1、冯·诺依曼计算机工作方式的基本特点是____B___。
- A. 多指令流单数据流
- C. 堆栈操作

- B. 按地址访问并顺序执行指令
- D. 存储器按内容选择地址

- 2、在三种集中式总线控制中, ___C__方式响应时间最快。
- A. 链式查询

B. 计数器定时查询

C. 独立请求

D. 链式查询和独立请求



- 3、不同的信号共用一组信号线,分时传送,这种总线传输方式 是 D 传输。
- A. 猝发 B. 并行
- C. 串行 D. 复用

4、一个512×16位的存储器,其地址线和数据线的总和是__B_。

A. 512

B. 25

2⁹=512

C. 16

D. 9

9+16=25



- 5、主存储器和CPU之间增加Cache的目的是___A__。
- A. 解决CPU和主存之间的速度匹配问题
- B. 扩大主存储器的容量
- C. 扩大CPU中通用寄存器的数量
- D. 既扩大主存容量又扩大 CPU通用寄存器数量



6、在Cache的地址映射中,若主存中的任一块均可映射到Cache内的任意一块的位置上,则这种方法称为____A___。

A. 全相联映射

B. 直接映射

C. 组相联映射

D. 混合映射



- 7、在程序的执行过程中,Cache与主存的地址映射是由___C___。
- A. 操作系统来管理的

B. 程序员调度的

C. 硬件自动完成的

D. 编译器完成的



8、在虚拟存储器中,当程序正在执行时,由___D__ 完成地址映射。

A. 程序员

B. 编译器

C. Cache控制器

D. 操作系统



- 9、相联存储器是按<u>C</u>进行寻址的存储器。
- A. 地址指定方式
- C. 内容指定方式

- B. 堆栈存取方式
- D. 地址指定与堆栈存取方式结合



- 10、I/O与主机交换信息的方式中,中断方式的特点是_____。
- A. CPU与设备串行工作,传送与主程序串行工作
- B. CPU与设备串行工作,传送与主程序并行工作
- C. CPU与设备并行工作,传送与主程序串行工作
- D. CPU与设备并行工作,传送与主程序并行工作

1

中断程序与主程序



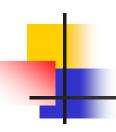
11、在DMA方式中,周期窃取是窃取一个___A___。

A. 存取周期

B. 指令周期

C. CPU周期

D. 总线周期



12、采用**DMA**方式传送数据时,每传送一个数据要占用一个____的时间。

A. 指令周期

B. 机器周期

C. CPU周期

D. 存储周期

13、对真值**0**表示形式唯一的机器数是______。

A. 原码

B. 反码

C. 补码和移码

D. 以上都不对



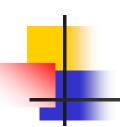
14、在定点补码运算器中,若采用双符号位,当____时表示结果溢出。

A. 双符号位相同

B. 双符号位不同

C. 双符号位均为1

D. 双符号位均为0



- 15、长度相同但格式不同的2种浮点数,假设前者阶码长、尾数短
 - ,后者阶码短、尾数长,其他规定均相同,则它们可表示的数的 范围和精度为 B 。
- A. 两者可表示的数的范围和精度相同
- B. 前者可表示的数的范围大但精度低
- C. 后者可表示的数的范围大且精度高
- **D.** 前者可表示的数的范围大且精度高



1、汇编语言是一种面向<u>机器</u>的语言,用汇编语言编制的程序执行速度比高级语言快。



期中考卷——填空题

2、层次化存储器结构设计的依据是程序访问的<u>局部性</u>原 理。



期中考卷——填空题

3、为了提高存储器的带宽,可以通过调整主存的结构来实现,通常有两种提高存储器访存速度的结构,分别是: 单体多字系统 结构。



4、在虚拟存储器系统中,CPU根据指令生成的地址是<u>逻辑地址(</u>

虚拟地址) ,经过转换后的地址是 物理地址(实际地址) 。





期中考卷——填空题

6、EEPROM(E²PROM) 也称为<u>电可擦除</u>可编程只读存储器。



7、CAM又称为<u>相联存储器</u>。



期中考卷——填空题

8、将一个十进制数x = -8192表示成补码,至少用___14__位二进制代码表示?

2¹³=8192



1、计算机速度完全取决于主频。(×)



2、连接计算机与计算机之间的总线属于系统总线。(×)



3、三种集中式总线控制(链式查询、计数器定时查询、独立请求)中,链式查询方式对电路故障最敏感。(▼)



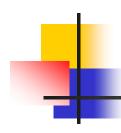
4、闪速存储器是一种高密度、非易失性的读/写半导体存储器。(▼)



5、DRAM的刷新是采用"读出"方式进行刷新。(▼)



6、计算机系统中的存储系统是指主存和辅存。(▼)



7、程序中断方式和DMA方式中都有中断请求,但目的不同。(▼)



8、一个更高级的中断请求一定可以中断另一个中断处理程序的执行。

(**X**)



9、在浮点机中,尾数的第一位为1时,即为规格化数形式。(×) 最高有效位



10、任何十进制小数都可以用二进制表示。(✗)



0.3(十进制) = 0.0100110011001100......(二进制)



期中考卷——名词解释

1、PCI:外围部件互联

Peripheral Component Interconnect



期中考卷——名词解释

2、AGP:加速图形接口

Accelerate Graphical Port



3、USB: 通用串行总线

Universal Serial Bus

期中考卷——名词解释

4、EEPROM: 电可擦除可编程只读存储器

Electrically Erasable Programmable Read Only Memory

E²PROM E2PROM



5、SDRAM: 同步动态随机存储器

Synchronous Dynamic Random Access Memory



期中考卷——名词解释

6、ALU: 算术逻辑单元

Arithmetic and Logic Unit



7、MIPS:每秒百万条指令

Million Instructions Per Second



期中考卷——名词解释

8、FLOPS:每秒浮点运算次数

FLoating point Operation Per Second



9、LRU: 近期最少使用算法

Least Recently Used

期中考卷—名词解释

10、CRC: 循环冗余校验码

Cyclic Redundancy Check



1、冯•诺依曼计算机的特点是什么? (3分)

答:

- (1) 计算机由五大部件组成;
- (**2**) 指令和数据以同等地位存于存储器,可按地址寻访;
- (3) 指令和数据用二进制表示;
- (4) 指令由操作码和地址码组成;
- (5) 存储程序;
- (6) 以运算器为中心。



2、请比较主存储器、辅助存储器、高速缓冲存储器、控制存储器、 虚拟存储器。(3分)

答:

- ① 主存又称为内存,直接与CPU交换信息;
- ② 辅存又称为外部存储器,可作为主存的后备存储器,不直接与 *CPU*交换信息;
- ③ 缓存是为了解决主存与**CPU**的速度匹配、提高访存速度的一种存储器;
- ④ 控存是微程序控制器中用来存放微指令的存储器;
- ⑤ 虚存是为了解决扩大主存容量和地址分配问题,把主存和辅存统 一成一个整体。



3、I/O与主机交换信息有哪几种控制方式?各有何特点? (3分)

答:

(1) 三种方式:程序查询方式;程序中断方式; DMA方式。

(2)

- ①程序查询方式: 其特点是主机与I/O串行工作。
- ②程序中断方式: 其特点是主机与I/O并行工作。
- ③DMA方式: 其特点是主机与I/O并行工作,主存和I/O之间有一条直接数据通路。



4、CPU响应中断的条件是什么?CPU什么时候响应中断?(3分)

答:

- (1) CPU响应中断的条件是:允许中断触发器必须为1;中断源提出请求,又未被屏蔽,并排上队。
- (2) CPU在每条指令执行周期结束时刻要向所有中断源发中断查询信号,此时若条件满足,即可响应中断。



5、计算机的浮点数的尾数分别采用原码、补码和反码表示,如何判断该尾数是否为规格化形式? (3分)

答:

(1) 在浮点机中,机器数采用原码时,不论尾数的符号是**0**或**1**,只需第一数值位为**1**,即为规格化形式。

最高有效位

(2) 机器数采用补码或反码时,尾数的符号位与第一位数值位不同即为规格化形式。

最高有效位



- 1、(8分)设机器字长为16位,写出下列各种情况下它能表示的数的范围(十进制表示)。假设定点数采用一位符号位。
 - (1) 无符号数
 - (2) 原码表示的定点小数
 - (3) 补码表示的定点小数
 - (4) 原码表示的定点整数
 - (5) 补码表示的定点整数
 - (6)假设浮点数阶码为5位(含1位符号位)、尾数为11位(含1位符号位),分别写出其对应的正数和负数范围
 - (7) 浮点数格式同(6),机器数采用原码规格化形式,分别写出 其对应的正数和负数范围
 - (8) 浮点数格式同(6),机器数采用补码规格化形式,分别写出 其对应的正数和负数范围



机器字长为16位

答:

(1) 无符号数:

 $0 \sim 65535$

 $(00....00 \sim 11....11)$



机器字长为16位

答:

(1) 无符号数:

 $0 \sim 65535$

 $(00.....00 \sim 11.....11)$

(2) 原码表示的定点小数:

 $-32767/32768 \sim +32767/32768$ (1.1....11 \sim 0.1....11)



机器字长为16位

答:

(1) 无符号数:

 $0 \sim 65535$

 $(00....00 \sim 11....11)$

(2) 原码表示的定点小数:

 $-32767/32768 \sim +32767/32768$ (1.1....11 \sim 0.1.....11)

(3) 补码表示的定点小数:

 $-1 \sim +32767/32768$ (1.00....00 \sim 0.1.....11)



机器字长为16位

(4) 原码表示的定点整数:

 $-32767 \sim +32767$

 $(1,1....11 \sim 0,1....11)$



机器字长为16位

(4) 原码表示的定点整数:

 $-32767 \sim +32767$

 $(1,1....11 \sim 0,1....11)$

(5) 补码表示的定点整数:

 $-32768 \sim +3276$

 $(1,0....00 \sim 0,1....11)$



机器字长为16位

(4) 原码表示的定点整数:

 $-32767 \sim +32767$

 $(1,1....11 \sim 0,1....11)$

(5) 补码表示的定点整数:

 $-32768 \sim +3276$

 $(1,0....00 \sim 0,1....11)$

(6) 假设浮点数阶码为5位(含1位符号位)、尾数为11位(含1位符号位),分别写出其对应的正数和负数范围:

浮点数(正数): $2^{-15}X2^{-10} \sim 2^{15}X(1-2^{-10})$

 $(1,1111 \ 0.0....01 \sim 0,1111 \ 0.1....11)$



机器字长为16位

(4) 原码表示的定点整数:

$$-32767 \sim +32767$$

$$(1,1....11 \sim 0,1....11)$$

(5) 补码表示的定点整数:

$$-32768 \sim +3276$$

$$(1,0....00 \sim 0,1....11)$$

(6)假设浮点数阶码为5位(含1位符号位)、尾数为11位(含1位符号位),分别写出其对应的正数和负数范围:

浮点数(正数): $2^{-15}X2^{-10} \sim 2^{15}X(1-2^{-10})$

$$(1,1111 \ 0.0....01 \sim 0,1111 \ 0.1....11)$$

浮点数(负数): $-2^{15}X(1-2^{-10}) \sim -2^{-15}X2^{-10}$

$$(0,1111 1.1....11 \sim 1,1111 1.0....01)$$



机器字长为16位

(7) 浮点数格式同(6),机器数采用原码规格化形式,分别写出 其对应的正数和负数范围:

原码表示的规格化浮点数(正数): $2^{-15}X2^{-1} \sim 2^{15}X(1-2^{-10})$ (1,1111 0.1....00 \sim 0,1111 0.1....11)



机器字长为16位

(7) 浮点数格式同(6),机器数采用原码规格化形式,分别写出 其对应的正数和负数范围:

原码表示的规格化浮点数(正数): $2^{-15}X2^{-1} \sim 2^{15}X(1-2^{-10})$ (1,1111 0.1....00 \sim 0,1111 0.1....11)

原码表示的规格化浮点数(负数): $-2^{15}X(1-2^{-10}) \sim -2^{-15}X2^{-1}$ (0,1111 1.1....11 \sim 1,1111 1.1....00)



机器字长为16位

(8) 浮点数格式同(6),机器数采用补码规格化形式,分别写出其对应的正数和负数范围:

补码表示的规格化浮点数(正数): $2^{-16}X2^{-1} \sim 2^{15}X(1-2^{-10})$

 $(1,0000 \ 0.10....00 \sim 0,1111 \ 0.11....11)$



机器字长为16位

(8) 浮点数格式同(6),机器数采用补码规格化形式,分别写出 其对应的正数和负数范围:

补码表示的规格化浮点数(正数): $2^{-16}X2^{-1} \sim 2^{15}X(1-2^{-10})$ (1,0000 0.10....00 \sim 0,1111 0.11....11)

补码表示的规格化浮点数(负数): $-2^{15} \sim -2^{-16}X(2^{-1}+2^{-10})$

 $(0,1111 1.00....00 \sim 1,0000 1.01....11)$

 $\sim 2^{-16}X[-(2^{-1}+2^{-10})]$



2、(10分)已知x=2⁻⁰¹¹×(-0.100010),y=2⁻⁰¹⁰×(-0.011111),计算[x+y]_补和[x-y]_补。



```
答:
```

```
x=2^{-0.11}\times (-0.100010) y=2^{-0.10}\times (-0.011111) [x]_{\frac{1}{7}}=11,101;11.0011110 [y]_{\frac{1}{7}}=11,110;11.100001
```



```
答:
```

```
x=2^{-011}\times (-0.100010) y=2^{-010}\times (-0.011111) [x]_{\dot{\gamma}}=11,101; 11.011110 [y]_{\dot{\gamma}}=11,110; 11.100001 (1) 对阶 [x]_{\dot{\gamma}}=11,110; 11.101111 (小阶向大阶对齐,x向y对齐,x011=-3 向 x010=-2 对齐,x7
```



11,101111 + 11,100001

11,010000

答:

 $x=2^{-0.11}\times (-0.100010)$

 $y=2^{-010}\times(-0.011111)$

 $[x]_{2} = 11,101; 11.011110 \quad [y]_{2} = 11,110; 11.100001$

(1) 对阶

 $[x]_{**} = 11,110; 11.101111$

(小阶向大阶对齐, x向y对齐, -011=-3 向 -010=-2 对齐, 右移1位)

(2) 尾数求和

 $[-y]_{*}$ = $[y]_{*}$ 取反加1 = 00.011110 末位加1 = 00.011111

 $[x]_{\lambda} + [y]_{\lambda} = 11,110; 11.010000$

 $[x]_{\lambda}$ - $[y]_{\lambda}$ = $[x]_{\lambda}$ + $[-y]_{\lambda}$ = 11,110; 00.001110

11,101111 + 00.011111

00,001110



11,101111 + 11,100001

11,010000

答:

 $x=2^{-011}\times (-0.100010)$

$$y=2^{-010}\times(-0.011111)$$

$$[x]_{\nmid \mid} = 11,101 ; 11.011110 [y]_{\nmid \mid} = 11,110 ; 11.100001$$

(1) 对阶

$$[x]_{i} = 11,110; 11.101111$$

(小阶向大阶对齐, x向y对齐, -011=-3 向 -010=-2 对齐, 右移1位)

(2) 尾数求和

$$[-y]_{\stackrel{}{h}} = [y]_{\stackrel{}{h}}$$
取反加1 = 00.011110 末位加1 = 00.011111 $[x]_{\stackrel{}{h}} + [y]_{\stackrel{}{h}} = 11,110; 11.010000$ $[x]_{\stackrel{}{h}} - [y]_{\stackrel{}{h}} = [x]_{\stackrel{}{h}} + [-y]_{\stackrel{}{h}} = 11,110; 00.001110$

(3) 规格化

$$[x]_{i}+[y]_{i}=11,110;11.010000$$
 已经是规格化数

 $[x]_{i}$ - $[y]_{i}$ = =11,110; 00.001110 非规格化数,且绝对值<0.5,需要左规,

 $[x]_{k}$ - $[y]_{k}$ = 11,100; 00.111000

11,101111 + 00.011111

00,001110

```
x=2^{-011}\times (-0.100010) y=2^{-010}\times (-0.011111)

x = (-34/64)^{*}2^{-3} = -34/512 y = (-31/64)^{*}2^{-2} = -62/512

x+y = -96/512 = -48/64^{*}2^{-2} = 11,110; 11.010000

x-y = 28/512 = 56/64^{*}2^{-4} = 11,100; 00.111000
```

验证:这一步不需要写出!



- 3、(10分)设某计算机采用直接映射Cache,已知主存容量为4MB,Cache容量为4KB,字块长度为8个字,每个字32位。要求:
 - (1) 画出反映主存与Cache映射关系的主存地址各字段分配框图, 并说明每个字段的名称及位数。
 - (2)设Cache初态为空,若CPU依次从主存第0,1,...,99 号单元读出100个字(主存一次读出一个字),并重复按此次序 读10次,问命中率是多少?
 - (3)如果Cache的存取时间是50ns,主存的存取时间是500ns,根据(2)求出的命中率,求平均存取时间。
 - (4) 计算Cache-主存系统的效率。



直接映射



解:

(1)根据字块长度为8个字、每个字32位,可确定主存字块内地址为5位(3位+2位)根据Cache容量为4KB,确定Cache字块地址为7位(12位-5位)根据主存容量4MB,确定主存字块标记为10位(22位-7位-5位)

主存字块标记Cache字块地址字块内地址10位7位5位

(2) 因为Cache初态为空,且块长为8,因此CPU每读100个字时,共有13次未命中(即读第0、8、16、...、96号单元时未命中),以后9次重复读这100个字时均命中,故命中率为:

h=(100*10-13)/(100*10)=98.7%



解:

(1)根据字块长度为8个字、每个字32位,可确定主存字块内地址为5位(3位+2位)根据Cache容量为4KB,确定Cache字块地址为7位(12位-5位)根据主存容量4MB,确定主存字块标记为10位(22位-7位-5位)

主存字块标记 10位

Cache字块地址 **7**位 字块内地址 5位

(2) 因为Cache初态为空,且块长为8,因此CPU每读100个字时,共有13次未命中(即读第0、8、16、...、96号单元时未命中),以后9次重复读这100个字时均命中,故命中率为:

h=(100*10-13)/(100*10)=98.7%

(3) 平均存取时间(t_a)= ht_c +(1-h) t_m =98.7%*50ns+(1-98.7%)*500ns=55.85ns



解:

(1)根据字块长度为8个字、每个字32位,可确定主存字块内地址为5位(3位+2位)根据Cache容量为4KB,确定Cache字块地址为7位(12位-5位)根据主存容量4MB,确定主存字块标记为10位(22位-7位-5位)

主存字块标记 10位

Cache字块地址 **7**位

字块内地址 5位

(2) 因为Cache初态为空,且块长为8,因此CPU每读100个字时,共有13次未命中(即读第0、8、16、...、96号单元时未命中),以后9次重复读这100个字时均命中,故命中率为:

h=(100*10-13)/(100*10)=98.7%

- (3) 平均存取时间(t_a)= ht_c +(1-h) t_m =98.7%*50ns+(1-98.7%)*500ns=55.85ns
- (4) Cache-主存系统的效率(e)= $t_c/(ht_c+(1-h)Xt_m)$ =50ns/55.85ns=89.5%

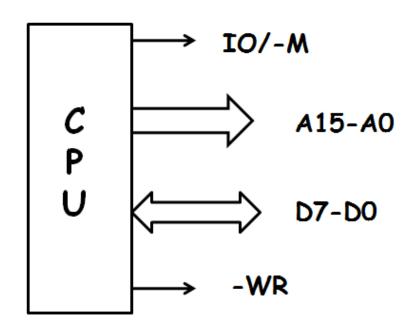
期中考卷——设计题

4、(12分)已知某CPU共有16根地址线、8根数据线,并用IO/-M作为访问存储器与I/O的控制线(高电平访问I/O,低电平访问存储器),用-WR作为读/写控制信号(高电平为读,低电平为写)。现有2KX8位的ROM存储器、8KX8位的RAM存储器、4KX4位的RAM存储器若干片,并行I/O接口8255芯片1片、串行I/O接口8251芯片1片,3-8译码器(74LS138)、各种门电路芯片若干。要求存储器芯片地址空间分配为:最大4K地址空间为系统程序区;相邻的4K地址空间为系统程序工作区;最小16K地址空间为用户程序区。并要求该CPU连接1片8255芯片(I/O地址为8000H-8003H)、1片8251芯片(I/O地址为A000H-A001H)。请完整地画出CPU与存储器芯片以及I/O接口芯片的连接图。

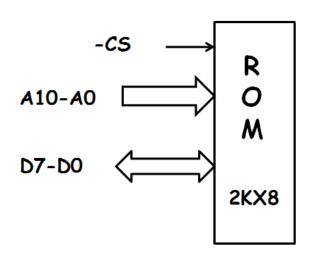
注: 8255芯片有8根数据线、2根地址线、片选线(-CS)、读写控制线(-WR)等; 8251芯片有8根数据线、1根地址线、片选线(-CS)、读写控制线(-WR)等。

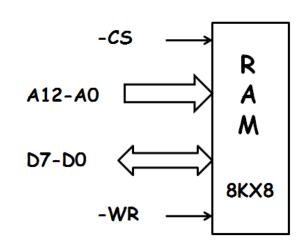
CPU共有16根地址线、8根数据线,并用 IO/-M作为访问存储器与I/O的控制线 (高电平访问I/O,低电平访问存储器),用-WR作为读/写控制信号(高电平为读,低电平为写)

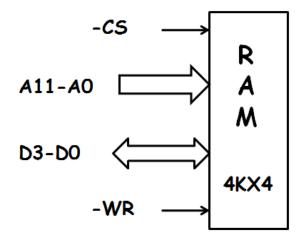
根据题目有:



2KX8位的ROM存储器、8KX8位的RAM存储器、4KX4位的RAM存储器若干片

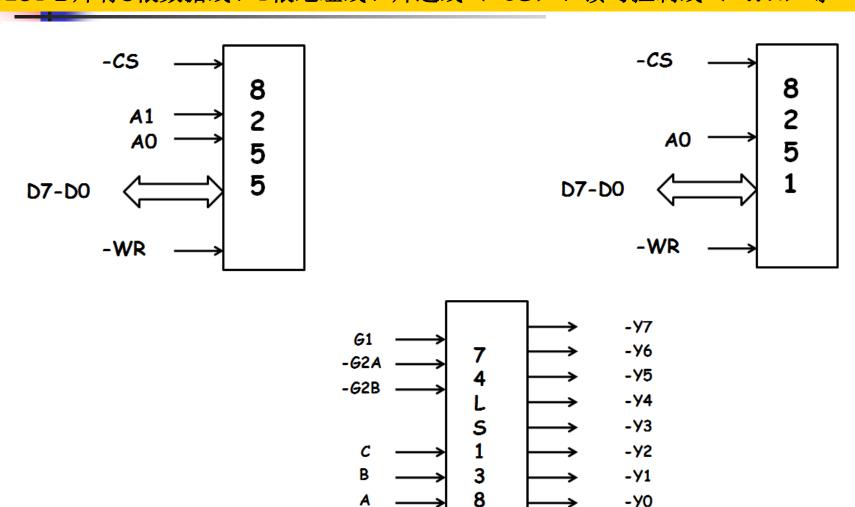






并行I/O接口8255芯片1片、串行I/O接口8251芯片1片,3-8译码器(74LS138)、各种门电路芯片若干

8255芯片有8根数据线、2根地址线、片选线(-CS)、读写控制线(-WR)等;8251芯片有8根数据线、1根地址线、片选线(-CS)、读写控制线(-WR)等



要求存储器芯片地址空间分配为:最大4K地址空间为系统程序区;相邻的4K地址空间为系统程序工作区;最小16K地址空间为用户程序区。

答:

根据主存地址空间分配,最大4K地址空间为系统程序区,选用2片2KX8位的ROM存储器;相邻的4K地址空间为系统程序工作区,选用2片4KX4位的RAM存储器;最小16K地址空间为用户程序区,选用2片8KX8位的RAM存储器。则有如下的地址分配:

2K	A15A14A13 111 111	A12A11 11 11	A10 ~ A0 00000000000 1111111111	F800H-FFFFH	最大4K 系统程序区
2K	111 111	10 10	0000000000 11111111111	F000H-F7FFH	
4K	A15A14A13 111 111	A12 0 0	A11 ~ A0 000000000000 11111111111	E000H-EFFFH	相邻的4K 系统程序工作区
8K	A15A14A13 001 001		A12 ~ A0 00000000000000 11111111111111	2000H-3FFFH	用户程序区
8K	000		0000000000000	0000H_1FFFH	

11111111111111

最小16K

要求该CPU连接1片8255芯片(I/O地址为8000H-8003H)、1片8251芯片(I/O地址为A000H-A001H)

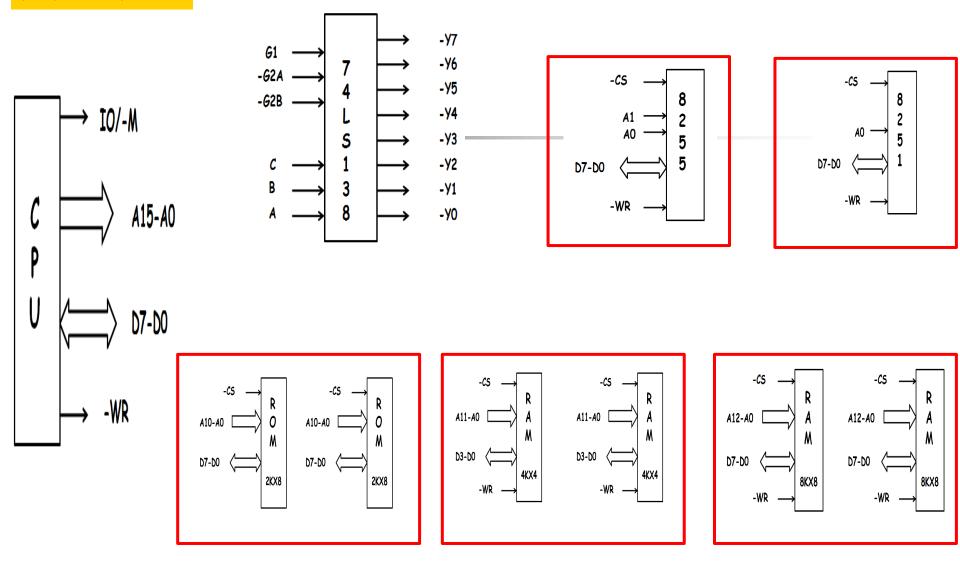
又根据8255芯片的I/O地址为8000H-8003H、8251芯片的I/O地址为A000H-A001H,有如下的地址分配:

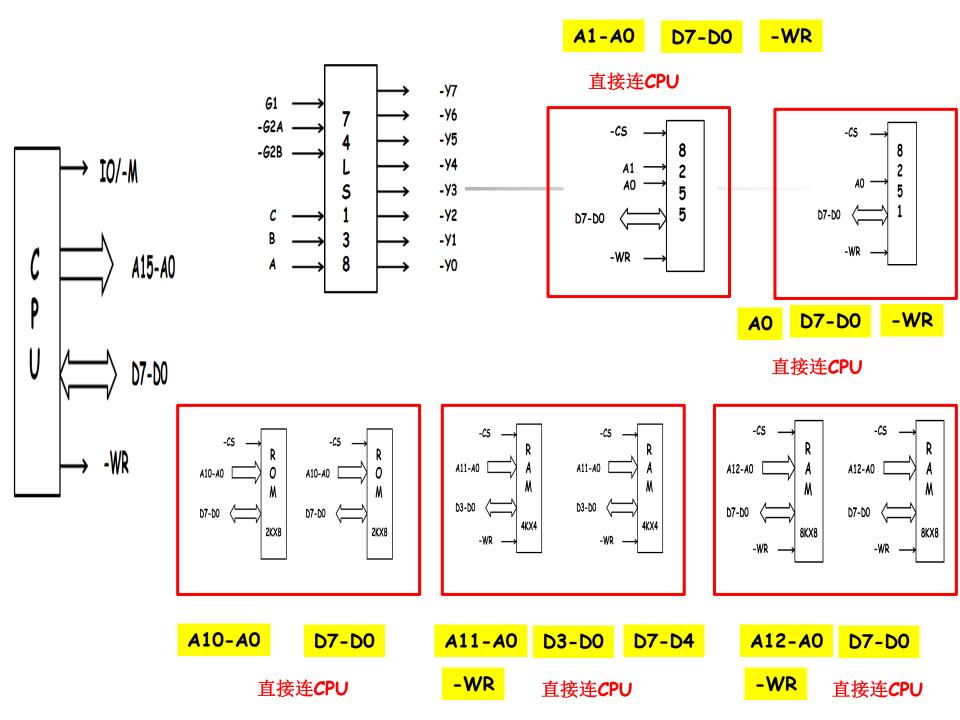
A15A14A13 100 100	A12 ~ A2 00000000000 00000000000	A1 ~ A0 00 11	8000-8003H	8255
A15A14A13 101 101	A12 \sim A1 00000000000000000000000000000000000	A0 0 1	A000-A001H	8251

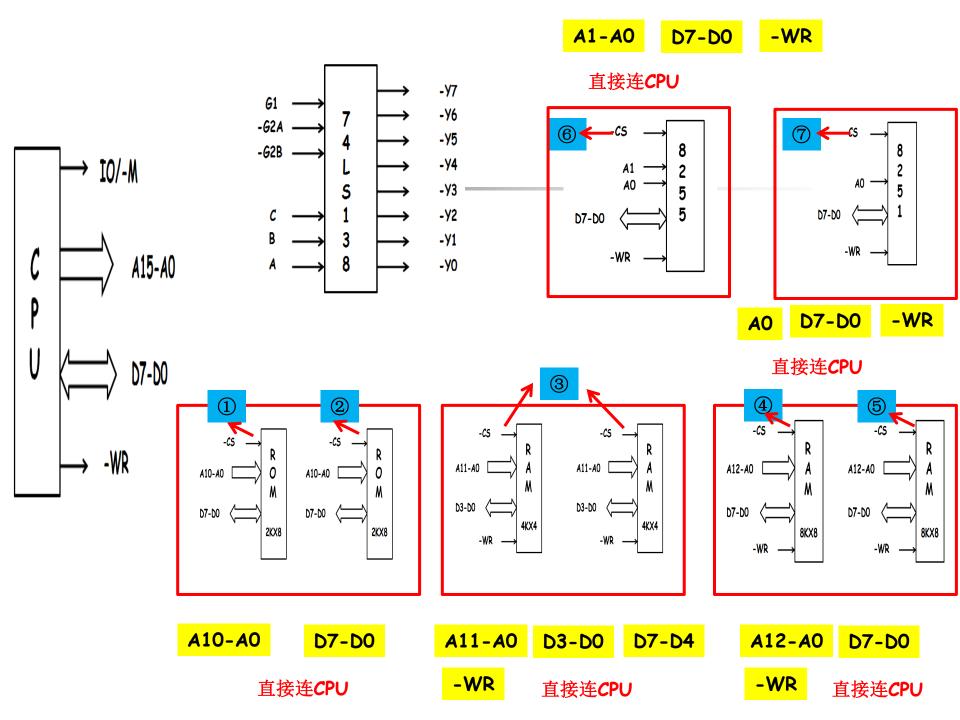
4个

2个

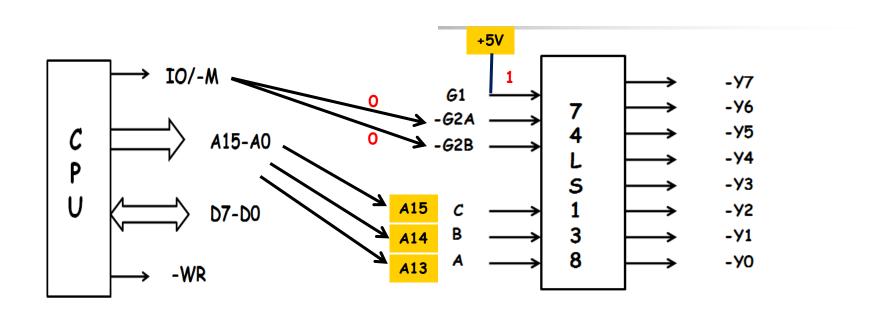
开始画图:



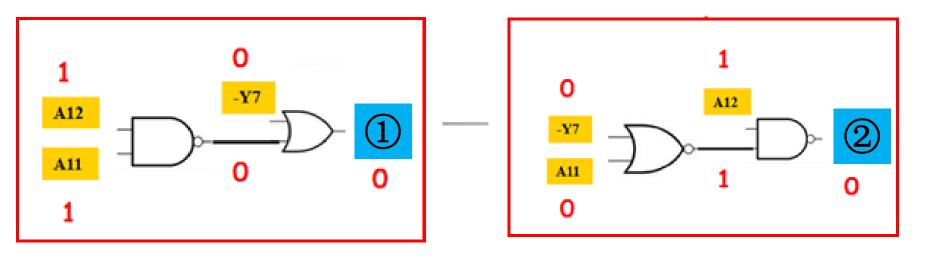




CPU与3-8译码器的连接



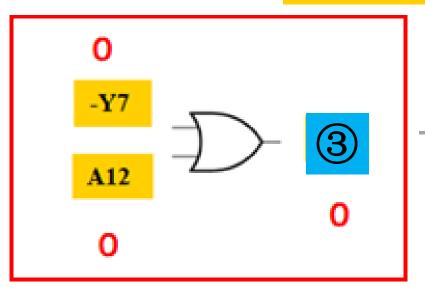
①和②片选信号的产生

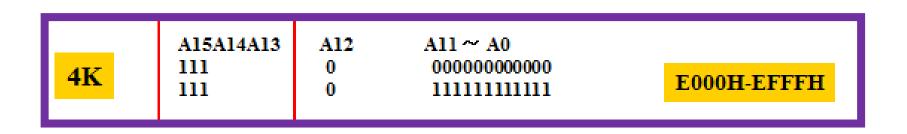


2K
A15A14A13
A12A11
A10 ~ A0
111
111
00000000000
F800H-FFFH
111
11111111111

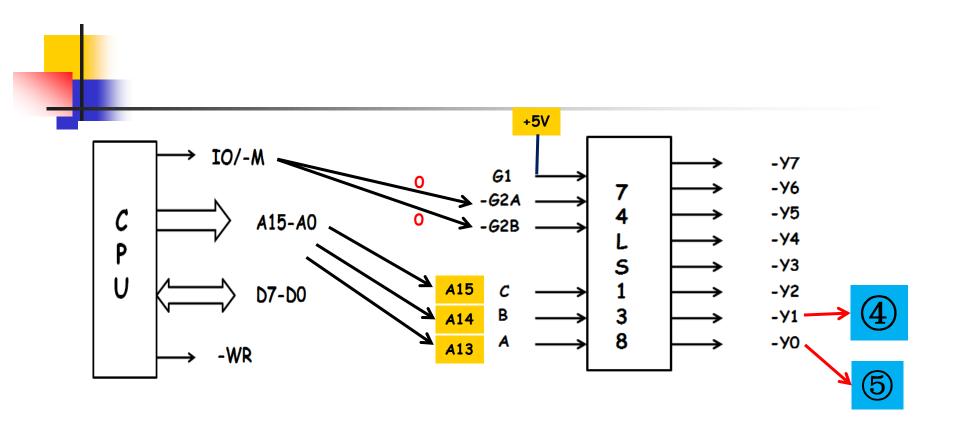
F000H-F7FFH

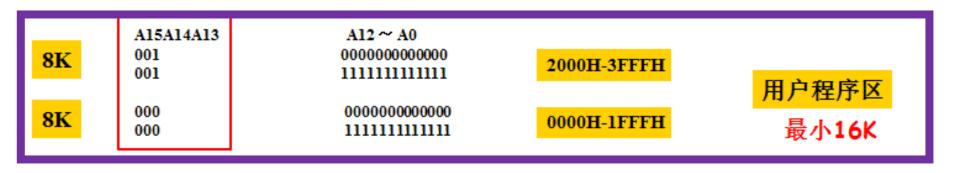
③片选信号的产生



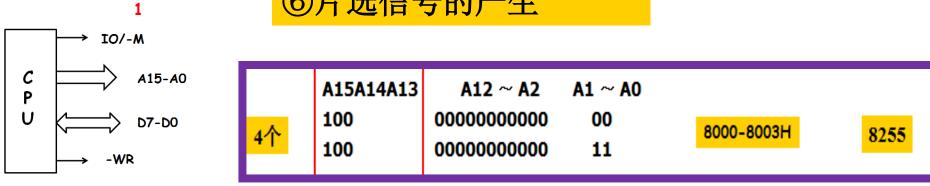


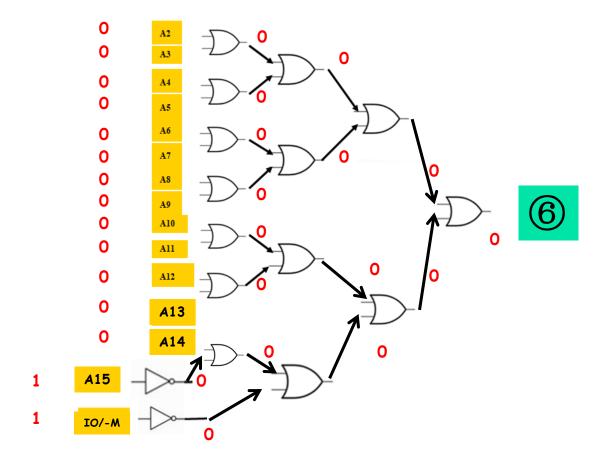
④和⑤片选信号的产生



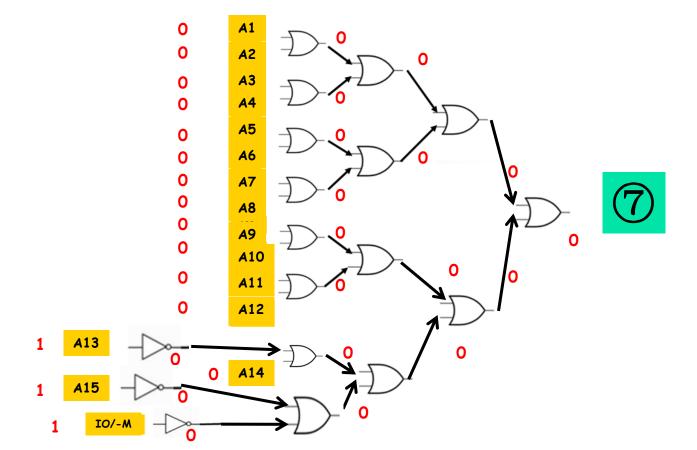


⑥片选信号的产生





⑦片选信号的产生 1 IO/-M Α0 A15A14A13 $A12 \sim A1$ *C* P A15-A0 00000000000 101 0 A000-A001H 8251 2个 U 00000000000 D7-D0 101 1



-WR



Thanks