一. 基础

1.1 基本格式

```
1 .data
2
3
4
5 ;use to set data用来设定数据
6 | ;like the early c,data only allow to be signed on the front of file像早期的c语
   言一样,数据只能在最前面被定义
8
  .code
9
   main PROC
10
11
12
   main ENDP
13
   end main
  ;file ignore words after"end main"文件忽略在end main后面的所有语句
14
15
   ;must include "main PROC"代码段必须使用main PROC (就像c语言要有主函数一样)
  _____
16
17
   .stack(可以不标)
  ;系统自动生成
18
19
```

1.2 主要寄存器

1. 通用寄存器

寄存 器名 称	中英文含义	作用
EAX	累加器 Accumulator	(针对操作数和结果数据的)累加器,一般用于运算,另外还 多用于函数返回值中,用于保存返回值
EBX	基址寄存器 Base Address Register	(DS段中的数据指针)基址寄存器, 常用于存放存储器地址, 便 于变量
ECX	计数器 Counter	(字符串和循环操作的)计数器,如在循环命令LOOP中,ecx 用来循环计数,每执行一次loop,ecx减1
EDX	源变址寄存器	(I/O指针) 计数器, 乘除指令中用作辅助累加器
ESI	源变址寄存器 Source Index Register	(字符串操作源指针)源变址寄存器
EDI	目的变址寄存器 Destination Index Register	(字符串操作目标指针)目的变址寄存器,EDI和ESI多与特定指令,如LODS/STOS/REP/MOVS等一起使用,主要用于内存的复制。

寄存 器名 称	中英文含义	作用
EBP	基址指针寄存器 Base Pointer Register	(SS段中栈内数据指针)扩展基址指针寄存器,表示栈区域的基地址 在函数被调用时保存ESP的值,函数返回时再把值重新返回 给ESP,保证栈不会崩溃,这称为栈帧技术
ESP	堆栈指针寄存器 Stack Pointer Register	(SS段中栈指针) 栈指针寄存器,指示栈区域的栈顶地址, PUSH/POP/CALL/RET等指令可以直接用来操作ESP

2. 指令指针寄存器 EIP

- 32位指令指针寄存器(EIP)存放指令指针,即当前代码段中将被执行的下一条指令的线性地址偏移
- 程序运行时,CPU根据CS段寄存器和EIP寄存器中的地址偏移读取下一条指令,将指令传送到指令缓冲区,并将EIP寄存器的值自增,增大的大小即被读取指令的字节数。
- o EIP寄存器的值一般不能直接修改,EIP寄存器的更改有两种途径:一是通过特殊的跳转和调用/返回指令JMP、Jcc、CALL、RET等;二是通过中断或异常进行修改。

3. 标志寄存器 EFIAGS

○ IA-32中标志寄存器的名称为EFLAGS,其大小为4个字节(32位),由原来的16位FLAGS寄存器 扩展而来。

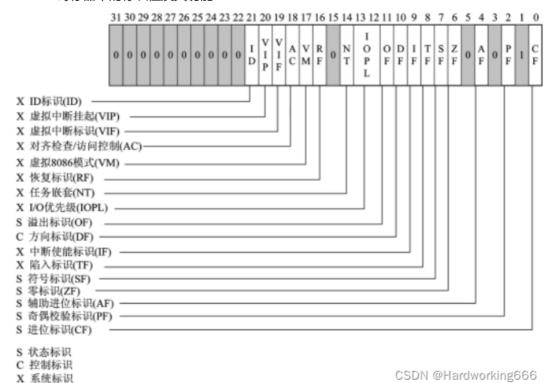
EFLAGS寄存器的每位都有意义,每位的值或为1或为0,代表On/Off或True/False。 其中有些位由系统直接设定,有些位则根据程序命令的执行结果设置。

32位的EFLAGS寄存器用于存储算数操作符状态或其他执行状态。该寄存器中的各个位表示不同的标识,包括一组状态标识、一个控制标识和一组系统标识。EFLAGS寄存器中的标识主要用于实现条件分支。

其中,与程序调试相关的状态标识包括:零标识(ZF),溢出标识(OF),进位标识(CF)和符号标识(SF)。 各标识的具体含义如下:

- 1. 零标识(ZF)。若算数或逻辑运算结果为0,则ZF值为1,否则ZF值为0。
- 2. 溢出标识(OF)。有符号整数溢出时,OF置为1;最高有效位(MSB)改变时,OF置为1。
- 3. 进位标识(CF)。无符号整数溢出时,CF置为1。
- 4. 符号标识(SF)。等于运算结果的最高位(即有符号整数的符号位);0表示正数,1表示负数。
- 5. 方向标识(DF)。另一个需要注意的标识是控制标识(DF),该标识位为方向标识,用于控制串处理指令处理信息的方向。当DF为1时,每次操作后使变址寄存器ESI和EDI减小,这样就使串处理从高地址向低地址方向处理;当DF为0时,处理方向相反。DF标识由STD指令置位,由CLD指令清除。
- 6. 陷阱标识(TF)和中断允许标识(IF)。它们是与中断和异常相关的标识位。如果TF标识位置为1,CPU将在执行完每条指令后产生单步中断,调试器使用该特性在调试程序时进行单步执行,该标识位还可用于检查调试器是否正常运行如果IF位置位,则CPU在收到中断请求后,应该对中断请求进行响应处理。

。 EFLAGS寄存器中的标识位及其功能:



1.3 函数

- 1. 和c语言的函数类似, 但是汇编的函数有以下要求
 - 1. 不能进行传参
 - 2. 无返回参数
- 2. 定义函数的格式

```
1 functionname PROC
2 .....
3 ret;一定要有
4 functionname ENDP
```

- 。 可以看出在基本格式中的code段的main也是函数
- 3. 函数的调用

```
1 | CALL fuctionname
```

- 4. 函数与栈的关系:在用call指令的时候,将call所在语句的地址压入栈,遇到ret语句时候,取回地址 跳回原位继续向下执行
 - CALL fname \leftrightarrow 1 push next 2 jmp fname

二. 常用指令

运算符号

没学会下次再写

注释;

相当于c语言的/ 用来表示后面的内容不编译, 忽视

```
1 xxxxx;后面随便写点啥都行
```

标号符

标号是程序的目标标志,总是和某地址相联系,供转移或循环指令控制转移使用.

```
1 L0:xxxxxx
2 3 .....
4 5 L1:xxxxxx
```

可以联想为c语言的goto语句来使用(虽然c的goto用的不多XD)

数据定义伪指令

通过数据定义语句可以为数据项分配存储单元,并设置初值。代表数据项的标识符称为变量名。

指令	意义	
DB	单字节类型,占用 8位 或 1个字节 的数据,可以存储无符号整数、字符或其他数据	
DW	双字节类型,占用 16位 或 2个字节 的数据,可以存储无符号整数、地址或其他数据	
DD	双字类型, 占用 32位 或 4个字节 的数据,可以存储无符号整数、地址或其他数据	
DQ	四字类型,占用64位或8个字节的数据,可以存储无符号整数、地址或其他数据。	
DT	十字节型, 占用 80位 或 10个字节 的数据,可以存储实数或其他数据	
DS	由多个连续的字节组成的一组数据,可以存储文本或其他数据	

数值表达式

表达式结果是确定的数值,用于初始化内存单元

```
1 data dd 2;定义数字林子青
```

?数据项

若定义的变量处置不确定可以用"?"表示,这是分配一个与类型匹配的存储单元,用于保留内存单元

1 data1 dd ?;定义未知变量

字符串

以ASCII码值得形式存放在存储区中,每个字符占据一个存储单元

1 data2 dd "ac";定义未知变量

重复定义

用n DUP (表达式)与数据定义伪指令搭配使用 dup可以嵌套使用

```
1 data3 dd 10 dup (2);定义十个2
```

2 data3 dd 10 dup (2, dup (?));分配20个空间给data3

mov

mov A,B。将B的值传给A,B可以是一个数值,也可以用offset来取相对地址

```
1 mov eax,b;将b的值移动进eax中
```

2 | move esi, offset arr; 将arr的地址移入esi中

可执行操作

- 寄存器到寄存器: 可以将一个寄存器的值移动到另一个寄存器中, 例如 mov ax, bx。
- 立即数到寄存器: 可以将一个立即数 (常数) 移动到寄存器中, 例如 mov ax, 10。
- **内存到寄存器**: 可以将内存中的数据移动到寄存器中,例如 mov ax, [bx]。
- 寄存器到内存: 可以将寄存器的值移动到内存中, 例如 mov [bx], ax。
- 立即数到内存: 可以将一个立即数移动到内存中, 例如 mov byte ptr [bx], 10。
 - 。 需要指定大小
- 段寄存器: 在一些情况下,可以使用 mov 指令将数据移动到段寄存器。

限制

- 不能直接将数据从内存移动到内存: mov 指令通常不能直接从一个内存位置移动数据到另一个内存位置。例如, mov [dest], [source] 是不合法的。
- **不能将数据直接从立即数移动到立即数**: mov 指令通常不能直接将一个立即数(常数)移动到另一个立即数。例如,mov 10, 20 是不合法的。
- **大小不匹配**: mov 指令要求源和目标的操作数大小必须匹配。例如,不能直接将一个字(16 位)从一个寄存器移动到一个双字(32 位)的寄存器中,除非使用适当的操作数大小前缀。
- 特殊寄存器的限制: 一些特殊的寄存器,如标志寄存器 (flags),在一些情况下可能有限制。例如,在一些保护模式下,某些标志只能由特权级更高的代码修改。

• **段寄存器的限制**: 在保护模式下, mov 指令对于一些段寄存器的使用可能受到一些限制, 特别是在用户模式下。

cmp

```
1 | cmp A,B
```

对A,B的值进行比较,相当于是一个隐藏减法,不改变任何的值底层原理是设定一个flag=A-B,一般与后续的条件一起使用只能比较整数,字母值,不能比较小数

jmp

无跳转跳转,类比于c的(while 1)多用于进行循环结构

条件转移

对于有符号数,使用有符号数的条件转移判断式,对于无条件数使用无符号数的条件转移判断式,都是 jump+if+xxx的缩写,很好记

无符号数

b--below a--above e--equal n--not

- ja 大于跳转
- jae 大等于跳转
- jb 小于跳转
- jbe 小等于跳转
- je 等于跳转
- jna 不大于跳转
- jne不等于跳转
- jnb不小于跳转

有符号数

l--less g--greater e--equal n--not

- jg 大于跳转
- jge 大等于跳转
- jl 小于跳转
- jle 小等于跳转
- je 等于跳转
- jne,jng,jnl.....

```
1 cmp a,b; flag=a-b
2 jge LO; flag>=0时, jump到LO
3 ...
4 LO:
5 ...
```

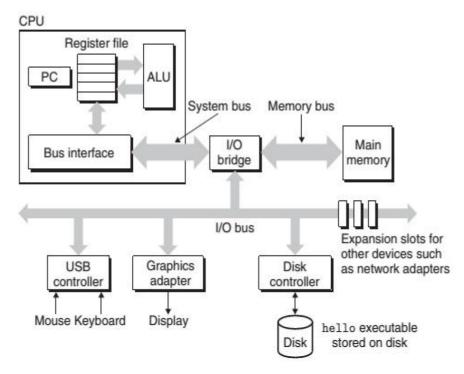
栈

没教完

第四章 指令系统

4.1 数据传送指令

1. 实现: 存储器↔寄存器↔I/O



2. 四种传送指令

- 。 通用数据传送
- 。 目标地址传送
- 。 标志传送
- 。 输入输出

4.1.1 通用数据传送指令

MOV dest, src

1. 传送的是字节、字或双字

具体来说可实现:

```
1 MOV mem/reg1, mem/reg2
2 MOV reg, data;立即数送寄存器
3 MOV mem, data;立即数送存储单元
4 MOV segreg, mem/reg;存储单元/寄存器送段寄存器
5 MOV mem/reg, segreg;段寄存器送存储元/寄存器
```

• 注意:指令中两操作数中至少有一个为寄存器

```
1 MOV CL, DL
2 MOV AX, BX
3 MOV [ESI], CX
4 MOV CL, [EBX+5]
5 MOV EAX, DWORD PTR [ESI]
```

■ 存储器←存储器:

```
1 MOV EAX, MEM1
2 MOV MEM2, EAX
```

需要一个寄存器作为中介

o MOV EAX, [EBX+ECX*4]

把DS段中有效地址为: (EBX)+(ECX)*4 存储单元的内容送给 EAX寄存器

- 2. MOV指令使用规则:
 - 1. EIP不能作目的寄存器
 - 2. 不允许 mem←mem (需要用寄存器作为中转)
 - 3. 不允许 segreg←segreg
 - 因为 mov segreg, segreg 只是把一个段寄存器的值复制到另一个段寄存器, 而不改变内存中的内容, 所以它没有实际的作用
 - 4. 目的操作数不允许是立即数, 也不允许是CS寄存器
 - 5. 不允许 segreg←立即数
 - mov 指令的规则
 - 6. 源操作数与目的操作数类型要一致

MOVSX带符号扩展传送指令

1. 格式: MOVSX dest, src;

2. 操作: (dest) ←符号扩展 (src)

。 两种格式:

```
1 Movsx reg1, reg2
2 Movsx reg, mem
```

3. 注意: 源操作数可以是8位或16位,而目的操作数必须是16或32位。

2.1.4 PUSH入栈指令

1. 格式: PUSH SRC

2. 执行操作:

(ESP) ←(ESP)-4

 $((ESP)+3, (ESP)+2, (ESP)+1, (ESP)) \leftarrow (SRC)$

3. 几种用法:

```
1 PUSH reg ; 寄存器
2 PUSH mem ; 内存变量
3 PUSH data ; 8086不允许使用立即数寻址方式
4 pusha ; push全部寄存器
```

2.1.5 POP 出栈指令

- 1. 格式 POP DST
- 2. 执行操作:

(DST) ←((ESP)+3, (ESP)+2, (ESP)+1,(ESP)) (ESP) ←(ESP)+4

3. 几种用法

```
1 POP reg ; 寄存器
2 POP mem ; 内存变量
3 popa ; pop全部寄存器
```

2.1.7 XCHG交换指令

格式:XCHG reg,mem/reg 操作:交换两操作数的内容。

要求:

- 两操作数中必须有一个在寄存器中;
- 操作数不能为段寄存器和立即数;
- 源和目地操作数类型要一致。
- 该指令允许除立即数以外的任何寻址方式。
 举例: XCHG BX, [EBP+ESI]; (BX) □(EA)

XCHG AL, BH; (AL) □(BH)

地址传送指令

共有六种:

1. 格式:

```
1 LEA reg, mem ; 有效地址送寄存器指令, 相当于 mov reg, offset mem
```

2. 下面五个是指针送寄存器和段寄存器指令

```
LDS reg, mem32; DS: reg←(mem开始的四个内存单元)

LES reg, mem32; ES: reg←(mem开始的四个内存单元)

LFS reg, mem32; FS:reg←(mem开始的四个内存单元)

LGS reg, mem32; GS:reg←(mem开始的四个内存单元)

LSS reg, mem32; SS:reg←(mem开始的四个内存单元)
```

4.2 算术运算指令

- 两种类型数据:
 - 。 无符号数
 - 有符号数
- 加减法指令,无符号和有符号数采用同一套指令。
- 注意:
 - 操作数必须都是无符号数或都是有符号数。
 - 使用不同的标志位来检查无符号数和有符号数的运算结果是否溢出。

4.2.1 加法指令

一. 不带进位的加法指令ADD

1. 格式:

```
1 ADD mem/reg, data
2 ADD mem/reg1 ,mem/reg2 ;不能同时是存储器
```

2. 例:

```
1 ADD AL, 30H
2 ADD AX, [EBX+20H]
3 ADD CX, SI
4 ADD [EDI], 200H
```

ADD指令对标志位(指状态标志)都有影响。

3. 例: ADD DX, OFOFOH

○ 执行前: [DX]=4652H

```
4652 0100 0110 0101 0010
+F0F0 + 1111 0000 1111 0000
```

10011 0111 0100 0010

。 执行后:

(DX)=3742H, ZF=0, SF=0, CF=1, OF=0 结果正确。

二. 带进位的加法指令ADC

• ADC指令在形式上和功能上都有与ADD类似,只是相加时还要包括进位标志CF的内容,例如:

```
1 ADC AL, 68H ;AL←(AL)+68H+(CF)
2 ADC AX, CX ;AX←(AX)+(CX)+(CF)
```

• ADC指令主要用于多字节加法运算中

ADD/ADC对条件标志位(CF/OF/ZF/SF)的影响

- CF位表示无符号数相加的溢出。
- OF位表示带符号数相加的溢出。

\$\$1 结果为负

0 否则

SF= 1 结果为0

0 否则

ZF=

1 和的最高有效位有向高位的进位

0 否则

CF=

1 两个操作数符号相同,而结果符号与之相反

0 否则

OF=

三. 加1指令INC

1. 格式: INC reg/mem

2. 功能: 类似于C语言中的++操作: 对指定的操作数加1

3. 例:

```
1 INC AL; (AL) \leftarrow (AL)+1
2 INC SI
```

4. 注: 本指令不影响CF标志

4.2.2 减法指令

一. 不考虑借位的减法指令SUB

1. 格式: SUB dest, src

2. 执行操作: (dest)←(dest) - (src)

3. 注意:

- 1. 源和目的操作数不能同时为存储器操作数
- 2. 立即数不能作为目的操作数
- 4. 例:

```
1 SUB AL, 60H
2 SUB [EBX+20H], DX
3 SUB AX, CX
```

二. 考虑借位的减法指令SBB

SBB指令主要用于多字节的减法。

格式: SBB dest, src

操作: (dest)←(dest)-(src)-(CF)

例:

SBB AX, CX SBB [ESI], DX

三. 减1指令DEC

作用类似于C语言中的 - - 操作符。

格式: DEC opr

操作: (opr)←(opr)-1

指令例子: DEC CL DEC SI

4.2.3 除法指令

8d04a6681b44146f0ab7ba60239e936565553e78

1. 无符号数除法指令: DIV SRC 2. 带符号数除法指令: IDIV SRC

3. 执行操作:

- 。 字节操作
 - (AL) ← (AX) / (SRC) 的商
 - (AH) ← (AX) / (SRC) 的余数
- 。 字操作
 - (AX) ← (DX, AX) / (SRC) 的商
 - (DX) ← (DX, AX) / (SRC) 的余数
- o 双字操作
 - (EAX) ← (EDX, EAX) / (SRC) 的商
 - (EDX) ← (EDX, EAX) / (SRC) 的余数
 - 进行除法前要对EDX赋初值

4.3 逻辑运算指令

1. 逻辑非指令: NOT OPR (OPR不能为立即数)

执行操作: (OPR) ←¬(OPR) (不影响标志位)

NOT不允许使用立即数,其他4条指令除非源操作数可以是立即数,至少有一个操作数必须存放在寄存器,另一个操作数可以是任何寻址方式。

2. 逻辑与指令: AND DST, SRC

执行操作: (DST) ← (DST) ^ (SRC)

3. 逻辑或指令: OR DST, SRC

执行操作: (DST) ← (DST) ∨ (SRC)

4. 异或指令: XOR DST, SRC

执行操作: (DST) ← (DST) ⊕ (SRC)

5. 测试指令: TEST OPR1, OPR2

执行操作: (OPR1) □ (OPR2)

4.4 移位指令

1. 逻辑左移 SHL OPR, CNT



2. 逻辑右移 SHR OPR, CNT

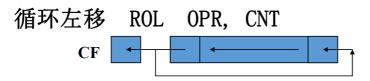


- 3. 算术左移 SAL OPR, CNT
 - 同逻辑左移,都是在末尾补0

4. 算术右移 SAR OPR, CNT



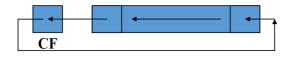
5. 循环左移 ROL OPR, CNT



6. 循环右移 ROR OPR, CNT



7. 带进位循环左移 RCL OPR, CNT



8. 带进位循环右移 RCR OPR, CNT



4.5 串处理指令

- 串处理指令: MOVS、STOS、LODS、CMPS、SCAS
- 设置方向标志指令: CLD、STD
- 串重复前缀: REP、REPE / REPZ、REPNE / REPNZ

MOVS 串传送指令

- 1. 四种格式
 - MOVS
 - o MOVSB (字节)
 - o MOVSW (字)
 - MOVSD (双字)
- 2. 例: MOVS ES: BYTE PTR [EDI], DS: [ESI]
- 3. 执行操作:
 - 1. ((EDI)) ← ((ESI))
 - 2. 字节操作: (ESI)←(ESI)±1, (EDI)←(EDI)±1
 - 3. 字操作: (ESI)←(ESI)±2, (EDI)←(EDI)±2

- 4. 方向标志 DF=0 时用 + , DF=1 时用 -
- 4. 执行 REP MOVS 之前,应先准备:
 - 1. 源串首地址 (末地址) → ESI
 - 2. 目的串首地址 (末地址) → EDI
 - 3. 串长度 → ECX
 - 4. 建立方向标志
 - CLD 使 DF=0
 - STD 使 DF=1

STOS 存入串指令

- 1. 格式:
 - STOS DST
 - o STOSB (字节)
 - 。 STOSW (字)
 - o STOSD (双字)
- 2. 执行操作:
 - 。 字节操作: ((EDI))←(AL), (EDI)←(EDI)±1
 - o 字操作: ((EDI))←(AX), (EDI)←(EDI)±2
 - 。 双字操作: ((EDI))←(EAX), (EDI)←(EDI)±4
 - 。 不影响条件标志位

LODS 从串取指令

格式:

LODS SRC

LODSB (字节)

LODSW (字)

LODSD (双字)

执行操作:

字节操作: (AL)←((ESI)), (ESI)←(ESI)±1 字操作: (AX)←((ESI)), (ESI)←(ESI)±2

注意:

- LODS 指令一般不与 REP 联用
- 源串一般在数据段中(允许使用段跨越前缀来修改),目的串必须在附加段中
- 不影响条件标志位

CMPS 串比较指令

- 1. 格式:
 - o CMPS SRC, DST
 - o CMPSB (字节)
 - o CMPSW (字)
 - o CMPSD (双字)
- 2. 执行操作:
- 1. ((ESI)) ((EDI))
 - 根据比较结果置条件标志位: 相等 ZF=1; 不等 ZF=0
- 2. 字节操作: (ESI)←(ESI)±1, (EDI)←(EDI)±1 字操作: (ESI)←(ESI)±2, (EDI)←(EDI)±2

4.6 控制转移指令

- 无条件转移指令JMP
- 条件转移指令
 JZ / JNZ 、 JE / JNE、 JS / JNS、 JO / JNO、
 JP / JNP、 JB / JNB、 JL / JNL、 JBE / JNBE、
 JLE / JNLE、 JCXZ jecxz
- 循环指令 LOOP、LOOPZ/LOOPE、LOOPNZ/LOOPNE
- 子程序调用和返回指令 CALL、RET
- 中断与中断返回指令 INT、INTO、IRET

汇编器使用

1. 有时在cmp两个内存变量时, 报错会报成end main

一些模板

- 1. 函数模板
 - void

```
1 | myFun PROC ;; void myFun(int* arr, int n) input:<----入栈顺序
              ;; return:void
2
  ; [ebp+4]: 调用函数位置的地址
3
   ; [ebp+8]: arr
5
   ; [ebp+12]: n
6
       push ebp ; 暂存栈底寄存器
7
       mov ebp, esp; 修改栈底, 创建一个"栈帧"
       pushad ; 存放所有寄存器
8
9
10
       ...; 代码段
```

```
11 popad ; 恢复所有寄存器
13 pop ebp ; 恢复栈底寄存器
14 ret 8 ; 返回原函数,并pop8字节(去除栈中的arr和n)
15 ;; 也就是 传入2个4字节参数,此时就ret 2*4(8)
16 myFun ENDP
```

。 有返回值

```
1 myFun PROC ;; myFun(int* arr, int n) input:<----入栈顺序
             ;; return:eax
3 ; [ebp+4]: 调用函数位置的地址
4 ; [ebp+8]: arr
   ; [ebp+12]: n
6
      push ebp; 暂存栈底寄存器
      mov ebp, esp; 修改栈底, 创建一个"栈帧"
7
8
      sub esp, 4; 为返回值预留4个字节
9
      pushad; 存放所有寄存器
10
     ...; 代码段
11
12
13
      mov [ebp-4], eax ; 暂存返回值
14
      popad ; 恢复所有寄存器
15
      mov eax, [ebp-4] ; 保存返回值到eax
16
      add esp, 4; 去除预留个4字节
17
       pop ebp ; 恢复栈底寄存器
18
       ret 8; 返回原函数, 并pop8字节(去除栈中的arr和n)
       ;; 也就是 传入2个4字节参数, 此时就ret 2*4(8)
19
20 myFun ENDP
```

第二季 接口设计!

写入读出信号

• IN: 读数据, *RD*置为低

. OUT: 写数据,

第二季 接口设计!

常用芯片

芯片型号	作用
8086	主控
8255	1/0
8253/8254	计时计数

芯片型号	作用
0832	DAC(数模转换)
0809	ADC(模数转换)
8259	中断

写入读出信号

• IN:读数据, \overline{RD} 置为低

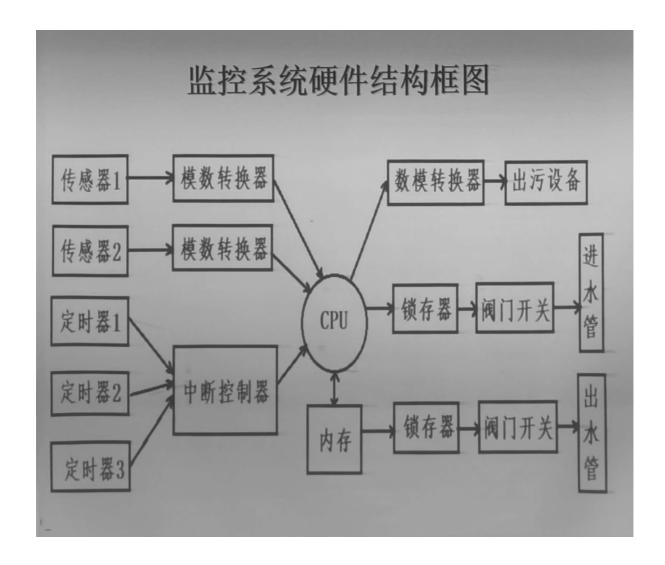
ullet OUT: 写数据, \overline{WR} 置为低

综合应用设计

某养殖场需要监控系统以监控池塘水质量,该系统能监测水体富营养化程度、 以及水位高低,并根据监测结果,做出 增强或减弱除污设备、打开或关闭进出 水管道阀门等相应操作以保障池塘水质量

由养殖场水质量监控系统需求,可知系统包含功能:

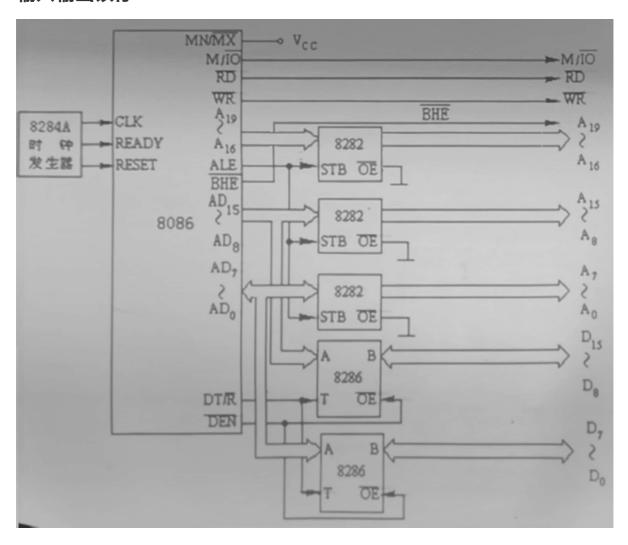
- 周期性采样水体中富营养化程度
 - 使用传感器实时感知水体中富营养物质的浓度,将感知所得浓度转化为电压
- 周期性采样水体水位高低
 - 使用传感器实时感知水体水位,将感知所得到水位高低转化为电压
- 周期性输出控制信号
 - 。 根据采集数据,按照一定策略: a) 输出信号控制去污设备 b) 输出信号控制管道进出水阀门

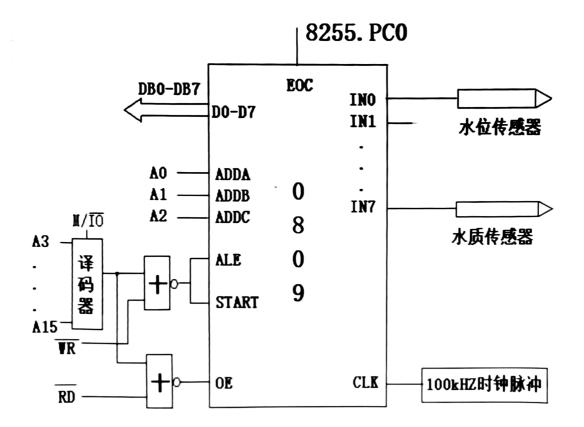


基于中断的系统软件体系结构

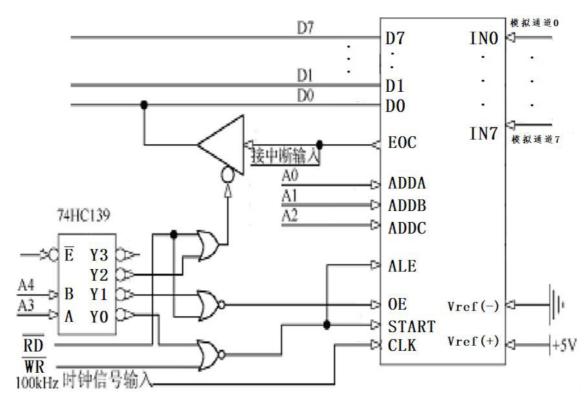
```
START:
2
     call Init_Interfaces ; 初始化其他接口
3
     call SetINTVectors ; 设置中断向量表
4
     sti
                         ; 开中断
5
  NEXT:
     hlt; 处理器进入休眠, 等待中断
6
7
     jmp again
8
     h1t
```

输入输出锁存 8282/8286





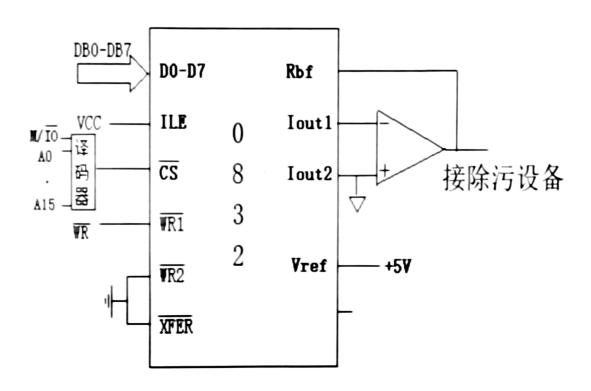
地址: PORT_0809_IN0 -- PORT_0809_IN7



```
1 ;;; sample0809(DX: PORT_0809_INx)
2 sample0809 proc
3 push dx
4 out dx, al; 启动0809对应端口
```

```
; 检测EOC
7
   readeoc:
       MOV DX, PORT_0809_EOC
8
       IN AL, DX ; 读入EOC的值(高/低)
test AL, 01H
9
10
                  ; EOC还为高
       JE readeoc
11
12
13
       ; 读出结果, 存入al
14
       mov dx, PORT_0809_OE
       in al, dx
15
16
17
       pop dx
18
       ret
19
   sample0809 endp
```

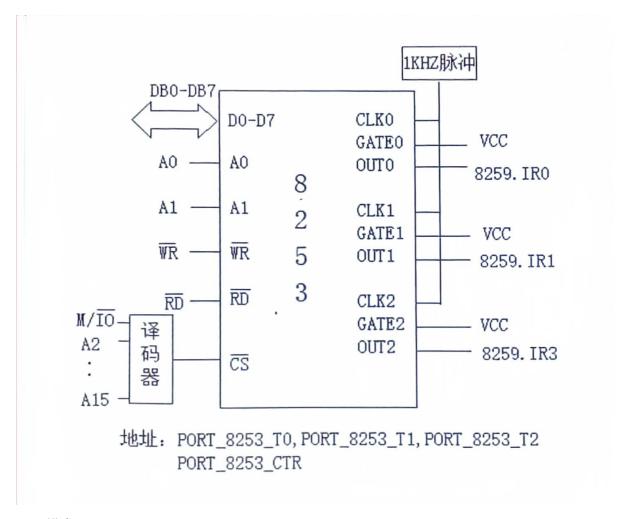
数模转换DAC 0832



地址: PORT_0832

```
1 ; 直接输出即可
2 mov al, xxxx
3 mov dx, PORT_0832
4 out dx, al
```

计时器 8253

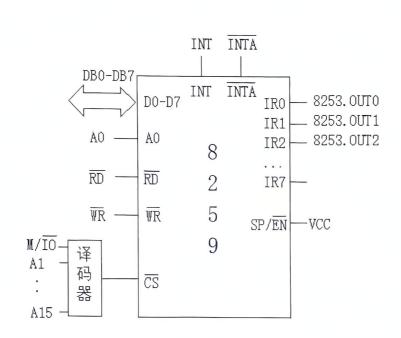


• 模式2

```
1
   init8253 proc
2
       mov dx, PORT_8253_CTR
3
       mov al, 00110110b; 通道0, 16位计数, 方式2, 二进制计数
4
       out dx, al ; 写入控制字
5
       mov dx, PORT_8253_T0
6
       mov ax, 1000 ; 计数值
       out dx, al; 写入计数初值低8位到通道0
7
8
       mov al, ah; 计数初值高8位
9
       out dx, al; 写入计数初值高8位到通道0
10
       ret
11
   init8253 endp
```

• 用来定时发出中断, 转到ADC

中断控制 8259



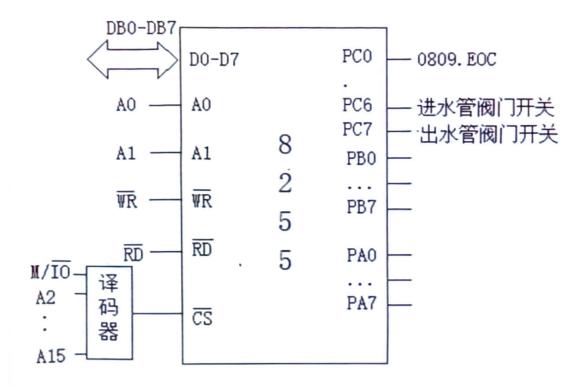
地址: PORT_8259_A0, PORT_8259_A1

同一端口如何区分ICW和OCW

用AO奇偶地址位区分

- ICW1必须写入偶地址端口 (A0=0, PA0_8259)
- ICW2必须写入奇地址端口 (A0=1, PA1_8259)
- ICW3只有在ICW1中的SNGL=0,即开启级联时写入
- ICW4只有在ICW1中 IC4=1时才写入

ICW1写入偶地址端口,2、3写入奇地址端口 ICW写完后继续进入OCW1、2、3(根据奇偶地址来区分)



地址: PORT_8255_PA, PORT_8255_PB PORT_8255_PC, PORT_8255_CTR

```
init8259 proc
 2
        push dx
        mov dx, PORT_8259_A_0
 4
        mov al, 00010011b; icw1
        out dx, al
 6
        mov dx, PORT_8259_A_1
 7
        mov al, 00111000b; icw2: 中断类型为56~56+8
 8
        out dx, al
        mov dx, PORT_8259_A_1
 9
        mov al, 00000001b; icw4
10
        out dx, al
11
12
        pop dx
13
        ret
14
    init8259 endp
15
16
    setIntVectors proc
17
        push dx
        push ds
18
19
20
        xor ax, ax
21
        mov ds, ax
22
23
        mov ax, seg code
24
        mov SI, 224; 4 * 56
25
        mov word ptr[SI + 2], ax
        mov ax, offset timerOHandler
26
        mov word ptr[SI], ax
27
```

```
28
29
        mov ax, seg code
        mov SI, 4*57;
30
31
        mov word ptr[SI + 2], ax
32
        mov ax, offset timer1handler
33
        mov word ptr[SI], ax
34
35
        mov ax, seg code
36
        mov SI, 4*58
37
        mov word ptr[SI + 2], ax
38
        mov ax, offset timer2handler
39
        mov word ptr[SI], ax
40
41
        pop ds
42
        pop dx
43
        ret
44
    setIntVectors endp
45
46 ; 中断结束
47 send8259EOI proc
48
       push dx
49
        mov dx, PORT_8259_A_0
50
        mov al, 00100000b; OCW2 = 0010 0000
51
        out dx, al; 向8259发送中断结束命令
52
        pop dx
53 send8259EOI endp
```