2.3 数据处理与存储

1、移位操作

(1)逻辑移位 : 数码位置变化。

10001111

循环左移:

(2) 算术移位: 符号位不变、数码位置变化

算术左移:

数值发生2ⁿ倍变化,n为 移动的位数

空位补0

①正数补码\原码移位规则

※移位规则

数符不变(单:符号位不变;双:第1符号位不变) 空位补0(右移时第2符号位移至尾数最高位)

(1) 单符号位:

左移0 0111左移0 1110右移0 0111

右移 00011

(2) 双符号位:

00 0111

<u>左移</u> <u>0</u>0 1110 <u>左移</u> 01 1100

五移 **01 1100 右移 00 1110**

右移 <u>0</u>0 0111

②负数补码移位

(1) 移位规则

数符不变 (单:符号位不变;双:第1符号位不变) 左移空位补0

右移空位补1 (第二符号位移至尾数最高位)

(2) 单符号位:

(3) 双符号位:

左移1 1011左移1 0110右移1 1011右移1 1101

 左移
 11 0110

 左移
 10 1100

 右移
 11 0110

 右移
 11 0111

※易出错处:

<u>正确: 01 1100</u>

<u></u> <u>11 0</u>110 <u></u> <u>上</u> 11 1100

正确: 10 1100

直 00 0110

正确: 00 1110

10 1100 **右** <u>11</u> 1110

正确: <u>11</u> <u>0</u>110

2、舍入方法

① 0舍1入(原码、补码)

[例] 保留4位尾数:

②末位恒置1(原码、补码)

[例] 保留4位尾数:

3、数位扩展与压缩

(1) 符号扩展

直接把符号位(0/1)填充到扩展位

 $000A \longrightarrow 0000000A$

 $800A \longrightarrow FFFF800A$

(2) 0-扩展 高位均全补0 (针对无符号数)

 $002A \longrightarrow 0000002A$

 $F12C \longrightarrow 0000F12C$

(3) 位数压缩 弃高位、留低位

 $F12B800A \longrightarrow 800A$

 $02A0F12C \longrightarrow F12C$

- 4、数据存储(按字节编址)
- (1) 小端模式/Little-Endian

小地址单元存储数据的低位(即尾端)

FF FF 00 01 → FFFF0001 #103 #102 #101 #100

(2) 大端模式/Big-Endian

大地址单元存储数据的低位(即尾端)

FF FF 00 01 → 0100FFFF #103 #102 #101 #100

5、数据字的对齐(Alignment)

要求数据的地址是相应的边界地址

※按边界对齐

(假定存储字宽度为32位,按字节编址,字长32位)

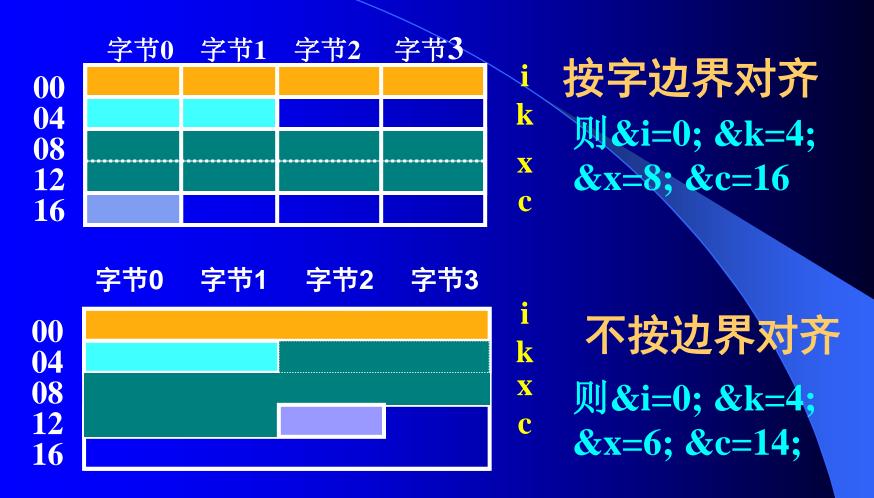
字地址: 4的倍数(低两位为0)

半字地址: 2的倍数(低位为0)

字节地址: 任意

※不按边界对齐

例如 int i, short k, double x, char c



试分析访存次数的变化情况

思考下列问题:

1、在32位机器上输出si, usi, i, ui的十进制(真值)和十六进制值(补码机器数)是什么?

short si = -32768;

unsigned short usi = si;

int i = si;

unsingned ui = usi;

已知

32768=215

=1000 0000 0000 0000B

2、某机存储器按字节编址,字长32位,欲存储俩数 short float f1=-256,f2=-128.75。 试分析在地址码为#1000存储单元的小端字对齐存储模式。