

大作业1报告
葛世杰
5140309294

1、bitAnd: 从word x中取出第n个byte

```
int bitAnd(int x, int y) {  
    return ~((~x)|(~y));  
}
```

应用摩根律, $\sim x | \sim y = \sim (x \& y)$, 使用两次取反, 得到&

2、getBytes: 从word x中取出第n个byte

```
int getByte(int x, int n) {  
    return (x >> (n << 3)) & 0xff;  
}
```

首先把第n个byte的内容右移 $n*8$ 个单位到第1个byte。
再用& 0xff来取出第一个byte中的内容

3、logicalShift: 逻辑右移

```
int logicalShift(int x, int n) {  
    return ((x & 0x7fffffff) >> n) | (0x80000000 & x) >> n;  
}
```

难点在于右移的补位部分要都补0。

分成两步, 第一步把第31位到第1位的内容右移n个单位, 第二步把符号位单独右移n个单位, 加到第一步的结果中。

4、bitCount: 计算1的个数

```
int bitCount(int x) {  
    int n = 0;  
    n = (x & 0x55555555) + ((x >> 1) & 0x55555555);  
    n = (n & 0x33333333) + ((n >> 2) & 0x33333333);  
    n = (n & 0x0f0f0f0f) + ((n >> 4) & 0x0f0f0f0f);  
    n = (n & 0x00ff00ff) + ((n >> 8) & 0x00ff00ff);  
    n = (n & 0x0000ffff) + ((n >> 16) & 0x0000ffff);  
    return n;  
}
```

先计算x每两位中1的个数, 并用对应的两队来存储这个个数。然后计算每4位1的个数, 在用对应的4位进行存储。依次类推。
最后整合得到16位中1的个数, 即x中的1的个数。

5、bang: 表示 !

```
int bang(int x) {  
    x = (x >> 16) | x;  
    x = (x >> 8) | x;  
    x = (x >> 4) | x;  
    x = (x >> 2) | x;  
    x = (x >> 1) | x;  
    return ~x & 0x00000001;  
}
```

符号!的思想是如果word中有1, 返回0; 如果都是0, 则返回1。

我的做法是把32位中任何一位上的1扩展到整个32位word中, 再用第1位检测

第一步是把x右移16位再并x, 这样可以把x的高16位的1添加到低16位

后面以此类推, 分别右移8, 4, 2, 1位再并x, 把任何一位上存在的1扩展到32位

最后把x取反与1做和运算。如果x是1, 返回0; x是0, 返回1。

6、tmin: 返回2补码所能表示的最小负数

6、tmin: 返回2补码所能表示的最小负数

```
int tmin(void) {  
    return 0x80000000;  
}
```

值为2的32次方

7、fitsBits: 如果x能用n位表示, 返回1; 否则返回0

```
int fitsBits(int x, int n) {  
    int shift= 32 + (~n + 1);  
    return !(x^((x<<shift)>>shift));  
}
```

先左移32-n位, 在右移32-n位, 即保留最后n位数。在与x异或
若两者相同表示x可被表示为一个n位整数

8、divpwr2: 计算x除2的n次方

```
int divpwr2(int x, int n) {  
    return ((x>>n) + (x>>31&0x00000001));  
}
```

如果是正数, 则直接右移n位即可

如果是负数, 直接右移所得结果会比希望得到的结果小1

我的做法是取符号位加直接右移的结果得到最终答案。

9、negate: 取反

```
int negate(int x) {  
    return ~x+1;  
}
```

2补码的步骤是取反加1

10、isPositive: 判断是否是正数

```
int isPositive(int x) {  
    return !((x >> 31) | (!x));  
}
```

如果该数非0, 则只需要看符号位, 取符号位取反即可

如果该数为0, 在本题中0与负数都返回0.用!x判断是否为0, 再并符号位取反。

11、isLessOrEqual: 判断两数大小

```
int isLessOrEqual(int x, int y) {  
    x = ~x+1;  
    return ((y+x)>>31 & 0x00000001)^1;  
}
```

可以用y-x判断, 将x取反与y相加, 取得数的符号位判断

12、ilog2: 计算log

```
int ilog2(int x) {  
    int num=0;  
    num=(!!(x>>16))<<4;  
    num=num+((!!(x>>(num+8)))<<3);  
    num=num+((!!(x>>(num+4)))<<2);  
    num=num+((!!(x>>(num+2)))<<1);  
    num=num+((!!(x>>(num+1))));  
    num=num+((!!num)+(~0)+(!(1^x)));  
    return num;  
}
```

本题我的思路是找到出现1的最高位

使用!!符号将x返回1或者0。

如果高16位存在1, 则将结果加16: 首先将x右移16位, 判断是否存在1.如果存在1, 则在结果的第5位上添加1。

如果高16位存在1, 下一步是在24到32位寻找1; 如果高16位不存在1, 下一步是在8到16位寻找1。

以此类推, 逐步缩小范围, 直到找到出现1的最高位。

在8到16位寻找1.

以此类推，逐步缩小范围，直到找到出现1的最高位。

13、float_neg: 浮点数取反

```
unsigned float_neg(unsigned uf) {  
    unsigned num = uf ^ 0x80000000;  
    unsigned nan = uf & 0x7fffffff;  
    if(nan > 0x7f800000) return uf;  
    return num;  
}
```

如果浮点数是NaN，直接返回浮点数

否则将符号位取反，返回。

14、float_i2f: 返回浮点数的二进制形式

```
unsigned float_i2f(int x) {  
    unsigned shiftLeft=0;  
    unsigned afterShift, tmp, flag;  
    unsigned absX=x;  
    unsigned sign=0;  
    if (x==0) return 0;  
    if (x<0)  
    {  
        sign=0x80000000;  
        absX=-x;  
    }  
    afterShift=absX;  
    while (1)  
    {  
        tmp=afterShift;  
        afterShift<<=1;  
        shiftLeft++;  
        if (tmp & 0x80000000) break;  
    }  
    if ((afterShift & 0x01ff)>0x0100)  
        flag=1;  
    else if ((afterShift & 0x03ff)==0x0300)  
        flag=1;  
    else  
        flag=0;  
  
    return sign + (afterShift>>9) + ((159-shiftLeft)<<23) + flag;  
}
```

如果x是0，返回0

如果x小于0，将符号位置位1，保存x的绝对值

对x的绝对值不断左移，直至最高位，保存右移次数

结果等于符号位，加移至最高位的x绝对值再移回frac位，加移动至指数位的右移次数

15、float_twice: 浮点数乘2

```
unsigned float_twice(unsigned uf) {  
    unsigned f = uf;  
    if ((f & 0x7F800000) == 0)  
    {  
        f = ((f & 0x007FFFFFFF) << 1) | (0x80000000 & f);  
    }  
    else if ((f & 0x7F800000) != 0x7F800000)  
    {  
        f = f + 0x00800000;  
    }  
    return f;  
}
```

分两种情况：

1. 浮点数不是NaN，先将符号位置零，右移1位做乘2操作，再将符号

}

分两种情况：

1、浮点数不是NaN。先将符号位置零，左移1位做乘2操作。再将符号位还原。

2、浮点数是NaN。如果指数位是11111111而且不是无穷大，则判断为NaN，将指数位清零，返回。