data lab-PB17111568-郭雨轩

- PB17111568
- 郭雨轩

实验简介

data lab算是csapp中最水的实验之一了,实验主要涉及到使用各种位运算的奇怪操作来实现特定的功能。

实验过程

0. 实验环境搭建

• 由于我是在wsl里面进行的实验,由于wsl不能运行32位linux程序,所以需要魔改一下Makefile,去掉-m32 编译 选项即可。

1. bitXor

```
*/** 要求

* bitXor - x^y using only ~ and &

* Example: bitXor(4, 5) = 1

* Legal ops: ~ &

* Max ops: 14

* Rating: 1

*/
```

• 基本思路是,首先列出真值表,找到最小项表达式,用 & 和 ~ 实现 | ,因为有 ~ ((~a) & (~b)) == a | b ,所以按照最小项表达式组合一下即可,代码如下:

```
1 int bitXor(int x, int y) {
2    return ~((~(~x&y))&(~(x&~y)));
3 }
```

2. tmin

```
*/** 要求

* tmin - return minimum two's complement integer

* Legal ops:!~&^|+<<>>

* Max ops: 4

* Rating: 1
```

• 返回补码数中最小的一个? 这是什么沙雕送分题..., 结果显然是 0x80000000

```
1 | int tmin(void) {
2     return (1<<31);
3     }</pre>
```

3. isTmax

```
*/** 要求

* isTmax - returns 1 if x is the maximum, two's complement number,

* and 0 otherwise

* Legal ops: ! ~ & ^ | +

* Max ops: 10

* Rating: 1

*/
```

• 最大的正补码数是 0x7ffffffff,若x为这个数字,则~(2x+1)==0 ,那么只要返回!(~(2x+1))即可,运行测试代码后发现,测试数据在 0xfffffffff 不能通过。所以还需要过滤掉这种情况,那么如何过滤呢,只需要检查x是否为-1,使用!运算符可以将整数转换为bool类型,而bool类型其实就是一个bit的整形,所以这句的用处!(!(x+1))是实现检查是否为-1,最后代码如下:

```
1 int isTmax(int x) {
2    return (!(~(x+x+1)) & !(!(x+1)));
3 }
```

4. allOddBits

```
*/** 要求

* allOddBits - return 1 if all odd-numbered bits in word set to 1

* where bits are numbered from 0 (least significant) to 31 (most significant)

* Examples allOddBits(0xFFFFFFFD) = 0, allOddBits(0xAAAAAAAA) = 1

* Legal ops: ! ~ & ^ | + << >>

* Max ops: 12

* Rating: 2

*/
```

• 要求判断所有的奇数位是否都为1,这里的奇数位指的是2的奇数次方位,其实就是数字中的偶数位,方法跟简单,由于限制使用0-0xff的数字,所以使用0xaa作为基础的掩码构造一个32位的掩码即可,代码如下:

```
int alloddBits(int x) {
   int mask = 0xAA;
   mask = (mask << 8)+mask;
   mask = (mask << 16)+mask;
   return !((x&mask) + ~mask + 1);
}</pre>
```

5. negate

```
*/** 要求

* negate - return -x

* Example: negate(1) = -1.

* Legal ops: ! ~ & ^ | + << >>

* Max ops: 5

* Rating: 2

*/
```

• 这个题目太水了...常识题目

```
1 int negate(int x) {
2    return ~x+1;
3 }
```

6. isAsciiDigit

```
*/** 要求

* isAsciiDigit - return 1 if 0x30 <= x <= 0x39 (ASCII codes for characters '0' to '9')

* Example: isAsciiDigit(0x35) = 1.

* isAsciiDigit(0x3a) = 0.

* isAsciiDigit(0x05) = 0.

* Legal ops: ! ~ & ^ | + << >>

* Max ops: 15

* Rating: 3

*/
```

• 分别用上界减去x和用x减去下界,判断两个结果是否都是正数即可。

```
int isAsciiDigit(int x) {
  int DownBound = x + ~0x30 + 1;
  int UpBound = 0x39 + ~x + 1;
  return (!(DownBound>>31)) & (!(UpBound>>31));
}
```

7. conditional

```
/*

* conditional - same as x ? y : z

* Example: conditional(2,4,5) = 4

* Legal ops: ! ~ & ^ | + << >>

* Max ops: 16

* Rating: 3

*/
```

• 本实验要求实现一个类似于c语言中的3目运算符的函数,思路是这样的。首先根据输入的x的值是否为0来判断是哪一种情况,根据x的值来构造两种掩码,0xffffffff和0x000000000,再使用类似于数据选择器的思路即可实现这个3目运算符。

```
1  int conditional(int x, int y, int z) {
2    int mask = !!x;
3    mask = ~mask+1;
4    return (mask & y) | (~mask & z);
5  }
```

8. isLessOrEqual

```
*/**

* isLessOrEqual - if x <= y then return 1, else return 0

* Example: isLessOrEqual(4,5) = 1.

* Legal ops: ! ~ & ^ | + << >>

* Max ops: 24

* Rating: 3

*/
```

本题主要是实现两个补码数比较大小,对于同符号的补码数,只需要相减再看下结果的符号位是否为0就可以,对于符号不一致的补码数,相减可能导致溢出,所以直接比较大小即可。通过将两个数字的符号位进行异或实现分两种情况讨论。

```
int isLessOrEqual(int x, int y) {
   int result = y+~x+1;
   int a=x>>31;
   int b=y>>31;
   int xor = a^b;
   return ((!xor)&!(result >> 31)) | (a&!b);
}
```

9. logicalNeg

```
*/**

* logicalNeg - implement the ! operator, using all of

* the legal operators except !

* Examples: logicalNeg(3) = 0, logicalNeg(0) = 1

* Legal ops: ~ & ^ | + << >>

* Max ops: 12

* Rating: 4

*/
```

• 我们知道,在所有补码数中,除掉 0x000000000 和 0x80000000 外,其余所有的数字的补码和其相反数的补码符号位不同(一正一负),利用这个性质,我们可以将要特别考虑的整数范围缩小到上面两个数字,其中,对于 0x80000000,将其与自身取反加1的结果按位或之后,符号位也为1,所以对于所有的非0补码数,其右移-1,而对于0,其右移结果为0,所以只需要再加上1就好了。

```
1 int logicalNeg(int x) {
2    return ((x|(~x+1))>>31)+1;
3 }
```

10. howManyBits

```
/* howManyBits - return the minimum number of bits required to represent x in

* two's complement

* Examples: howManyBits(12) = 5

* howManyBits(298) = 10

* howManyBits(-5) = 4

* howManyBits(0) = 1

* howManyBits(-1) = 1

* howManyBits(0x80000000) = 32

* Legal ops: ! ~ & ^ | + << >>

* Max ops: 90

* Rating: 4

*/
```

• 这个题一开始我并不会,自己尝试写了一个逐位判断的程序后,发现超出了最大要求的运算符号的数目,在网上搜索后,发现了一个很妙的答案,把它弄懂了。这种方法的基本思路是使用二分法进行查找,将符号位全部转换为1,先查找高16位中是否有1,若有则至少需要16位。再依次使用二分查找的方式进行查找即可。

```
1 int howManyBits(int x) {
2 int b16,b8,b4,b2,b1,b0;
3 int sign=x>>31;
```

```
x = (sign\&\sim x) | (\sim sign\&x);
 5
      b16 = !!(x>>16)<<4;
 6
      x = x >> b16;
 7
      b8 = !!(x>>8)<<3;
 8
      x = x >> b8;
 9
      b4 = !!(x>>4)<<2;
10
     x = x >> b4;
11
      b2 = !!(x>>2)<<1;
12
     x = x >> b2;
13
     b1 = !!(x>>1);
14
     x = x >> b1;
     b0 = x;
15
16
      return b16+b8+b4+b2+b1+b0+1;//+1表示加上符号位
17 }
```

11. floatScale2

```
*/**

* floatScale2 - Return bit-level equivalent of expression 2*f for

* floating point argument f.

* Both the argument and result are passed as unsigned int's, but

* they are to be interpreted as the bit-level representation of

* single-precision floating point values.

* When argument is NaN, return argument

* Legal ops: Any integer/unsigned operations incl. | |, &&. also if, while

* Max ops: 30

* Rating: 4

*/
```

• 对于一个 ieee-754 的浮点数,我们知道I[31]是符号位,I[30:23]是指数位,I[22:0]是数值位,因此实现2乘上一个浮点数只需要将其exp位提取出来加上一即可,同时还要考虑一些边界条件。

```
1
    unsigned floatScale2(unsigned uf) {
2
       int expo = (uf&0x7f800000)>>23;
3
       int sign = uf&(1<<31);
4
       if(expo==255)//若为无穷大,返回无穷大
 5
            return uf;
 6
        if(expo==0)//若是0
7
            return uf<<1|sign;</pre>
8
        expo++;
9
        if(expo==255)//若乘完是无穷大,返回无穷大
10
            return 0x7f800000|sign;
11
        return (expo<<23) | (uf&0x807fffff);</pre>
12 }
```

12. floatFloat2Int

```
*/**

* floatFloat2Int - Return bit-level equivalent of expression (int) f

* for floating point argument f.

* Argument is passed as unsigned int, but

* it is to be interpreted as the bit-level representation of a

* single-precision floating point value.

* Anything out of range (including NaN and infinity) should return

* 0x80000000u.

* Legal ops: Any integer/unsigned operations incl. | |, &&. also if, while

* Max ops: 30

* Rating: 4

*/
```

• 将浮点数转换为整数。因为float和int表示的数字范围不同,首先要先排除int不能表示的范围,int可以表示 -2^{31} to $(2^{31}-1)$ 的数字所以所以对于绝对值小于1或者大于 2^{31} 的数字要舍弃。接下来按照浮点数的定义,使用位级表示强行转换即可.

```
1 int floatFloat2Int(unsigned uf) {
 2
        int s=uf>>31;
 3
        int exp=((uf\&0x7f800000)>>23)-127;
 4
        int frac=(uf&0x007fffff) | 0x00800000;
 5
        if(!(uf&0x7ffffffff))
 6
            return 0;
 7
        if(exp>31)
 8
            return 0x80000000;
 9
        if(exp<0)
            return 0;
10
11
12
        if(exp>23)
13
            frac<<=(exp_-23);
14
        else
15
            frac >= (23-exp_);
        if(!((frac>>31)^s))
16
17
            return frac;
        else if(frac>>31)
18
19
            return 0x80000000;
20
        else
21
           return ~frac+1;
22 }
```

13. floatPower2

```
*/**

* floatPower2 - Return bit-level equivalent of the expression 2.0^x

* (2.0 raised to the power x) for any 32-bit integer x.

* The unsigned value that is returned should have the identical bit

* representation as the single-precision floating-point number 2.0^x.

* If the result is too small to be represented as a denorm, return

* 0. If too large, return +INF.

* Legal ops: Any integer/unsigned operations incl. | |, &&. Also if, while

* Max ops: 30

* Rating: 4

*/
```

• 这个比较简单,首先分析得2的浮点数表示为,指数为128,其余都是0。表示为 1×2^1 。那么 $2^x=(1\times 2^1)^x=1\times 2^x$ 。所以其实结果的指数位就是x+127,代码如下。

```
1 unsigned floatPower2(int x) {
2
        int INF = 0x7f800000;
3
        int expo = x + 127;
        if(expo <= 0)</pre>
4
 5
 6
          return 0;
7
8
       if(expo >= 255)
9
10
          return INF;
11
12
        return expo << 23;
13 }
```

实验截图

5	~/CODES/	YuxGuo_CS	SAPP_Labs/my_lab/data_lab/datalab-handout
Score	Rating	Errors	Function
1	1	0	bitXor
1	1	0	tmin
1	1	0	isTmax
2	2	0	allOddBits
2	2	0	negate
3	3	0	isAsciiDigit
3	3	0	conditional
3	3	0	isLessOrEqual
4	4	0	logicalNeg
4	4	0	howManyBits
4	4	0	floatScale2
4	4	0	floatFloat2Int
4	4	0	floatPower2
Total	points:	36/36	
5	~/CODES/	YuxGuo_CS	APP_Labs/my_lab/data_lab/datalab-handout 🕨 🎖 master 🔸 🕨 🗕

实验收获

本次实验加深了我对位操作的熟悉同时对IEEE754浮点数有了更加深刻的了解,同时,对于本次实验中的一些算法也有了了解,收获很大。