Lab1 实验报告

一、实验环境

Ubuntu 14.04 64bits

二、实验内容及结果

拿到 Lab 先把要求都读了一遍,看到题目后感觉这不就是智力游戏嘛,做到后来还是输了输了。前面五道位运算的题目相对简单,主要考察位操作:1) 利用 Morgan 定律用或非代替与;2) 通过移位和与一个常数取到某一位;3) 通过算术右移实现逻辑右移,返回一个二进制数中 1 的个数;4) 通过取反加 1 返回一个二进制数的补码构成的数;5) 寻找 0 和其它数的不同即可。其中比较难的就是 3) 返回二进制数中 1 的个数(也是用操作符最多的一道题),采用分治的方法,因为操作数要求不能一位一位检测,可以四位四位检验,然后再相加即可,不太容易想到。

这一部分报错一是开始 make 的时候有"error: sys/ cdefs.h: 没有那个文件或目录", 经查是因为 64 位 ubuntu 系统编译 32 位程序的问题, sudo apt_get install lib32readline-gplv2-dev 即可;二是主要是体现在不认真上:复杂的题目因为考虑得比较详细,写的时候也比较仔细所以倒是会一次过,一些简单的题目会在边界值报错,原因是为了减少操作符的使用,把代码写得比较紧凑,经常会出现少了一个括号或者忘记加括号导致错误的情况。例:

```
qjw@qjw-VirtualBox:~/Lab1/Lab1$ ./btest -f logicalShift
Score Rating Errors Function
ERROR: Test logicalShift(-2147483648[0x80000000],31[0x1f]) fail
ed...
...Gives 0[0x0]. Should be 1[0x1]
Total points: 0/3
```

第二部分是二进制补码运算,主要考察正负数、补码编码:6)32位带符号数的最小整数即-2147483648=0x80000000;7)判断能否用n位表示fitbits一开始写法比较啰嗦,

```
/*右移n-1位(>>n+~1), 检验是否所有位都是0,如果是则可以表示
*分正负数两种情况,正数直接右移,负数取反后右移(最高位是1)
*/|
/*int s=x>>31;
return (!s&!(x>>(n+~0)))|(s&!((~x)>>(n+~0)));*/

后来经过优化变为:

/*如果x是负数能用n位表示,那么y=0
*如果x是正数能用n位表示,那么y=0xffffffff
*在这两种情况下,返回1,否则返回0
*/
int y=x>>(n+(~1)+1);
return !y^!(~y);
```

- 8) 除以 2ⁿ 这道题一开始没想到负数的舍入问题,后来加上偏移量成功通过;
- 9) 求相反数只要返回其补码即可;10) 判断是否是正数需要注意0;11) 判断是否<=这个题一开始把所有情况都列了出来,后来发现只要分同号和异号即可;12) 取对数即找到最高位的1所在的位置,也是采用二分法,依次检查高16位、高8位、高4位、高2位,最终锁定1的位置,类似二分查找(其实如果没有不能使用大数的限制还可以缩小时间复杂度)不过还是不太懂为什么要在开始把所有的变量声明清楚,否则就报错。

第三部分是浮点数的运算,包括返回 float 型相反数; int 型强制转换成 float 型; 求 float 型乘 2 的结果。分成三部分符号、阶码和尾数进行即可,需要注意 NaN 和精度。第一遍写漏洞百出(比如精度问题还有少打一位 0),后面慢慢完善(其实是一开始没在 ubuntu 里面做,因为没能登进去 ftp,传不了文件,就先在 VS 里面做,后面直接抄进去了),还有一点就是浮点数的三个题要求里面说可以用大数,这样可以节省操作符数。例:

```
unsigned float_neg(unsigned uf) {
 /*返回一个单精度浮点数(1位符号位+8位阶码+23位尾数)的相反数
 *当x=NaN时,即阶码全为1,尾数不为0,返回NaN
 *当x!=NaN时,直接将符号位取反返回-x即可
 *其中判断8位阶码是否不全为1可用:(uf>>23)^0xff
 *尾数是否部全为0可用:!uf&((1<<23)-1)
 *通过异或0x1<<31改变符号位
 /*判断是否为NaN可以先与0x7fffffff,把符号位变为0,大于0x7f800000则是*/
 /*if((((uf>>23)&0xff)^0xff)||!(uf&((1<<23)-1)))
    return uf^(1<<31);//不为NaN返回-x
  return uf;//否则返回本身*/
 if((uf&0x7fffffff)>0x7f800000)
  return uf;
 return uf^0x80000000;
unsigned float_twice(unsigned uf) {
 /*计算uf*2,分三部分处理:符号,阶码和尾数
  *如果阶码部分不为0,将尾数部分左移一位
  *如果阶码部分为0,将阶码+1
  *如果uf是NaN,直接返回NaN,其余数整合三部分后返回
 /*如果uf&0x7f800000==0,说明uf的指数是0,uf是非规格化数/0
  *可以将uf的尾数左移一位实现乘2,通过与0x80000000来保持符号
  *而如果结果不为0,且阶码不是0xff,那么指数直接加1
  *如果阶码为0xff,说明是NaN,直接返回
 /*unsigned s=uf&(1<<31);//取符号位
 unsigned exp=(uf>>23)&0xff;//取阶码
 unsigned frac=uf&((1<<23)-1);//取尾数
 if(exp^0xff){//如果阶码部分不为255,即不为NaN
   if(!exp)//如果阶码不为0
    frac<<=1;//直接将尾数左移一位即可
   else{//如果阶码为0
    exp++;//将阶码加1
    if(exp==0xff)//如果加1后阶码变为255
      frac=0; //将尾数设置为0,表示无穷大
 }
 return s|(exp<<23)|frac;//整合结果*/
 int temp=uf&0x7f800000;
 if(temp==0)
   return ((uf&0x007fffff)<<1|(uf&0x80000000));</pre>
 else if(temp!=0x7f800000)
   uf+=0x00800000;
   return uf;
```

按要求完善 bits.c 里各个函数,并根据 README 中要求在 Linux 环境下检测是否满足要求。通过 btest 进行测试。

指令如下: make clean make btest ./dlc -e bits.c ./driver.pl 实验结果

Correctness Results			Perf R	esults	
Points	Rating	Errors	s Points	0ps	Puzzle
1	1	0	2	4	bitAnd
2	2	0	2	3	getByte
3	3	0	2	6	logicalShift
4	4	0	2	33	bitCount
4	4	0	2	6	bang
1	1	0	2	1	tmin
2	2	0	2	8	fitsBits
2	2	0	2	7	divpwr2
2	2	0	2	2	negate
3	3	0	2	5	isPositive
3	3	0	2	11	isLessOrEqual
4	4	0	2	27	ilog2
2	2	0	2	3	float_neg
4	4	0	2	29	float_i2f
4	4	0	2	8	float_twice
Score =	71/71	[41/41 (Corr + 30	/3 <u>0</u> Perf]	(153 total operators)

说明通过了 btest 和 dlc 的检查,最后总共使用了 153 个操作符

三、实验感悟

做完整个实验,感觉收获还是很大的,除了体会到自己很菜之外,学会了一些运算的小技巧,比如说如何取高位/地位/中间某一位,如何判断正负,如何比较大小,如何用其它操作符代替某一操作符等,还有加深了对浮点数的认识,学到了分治的方法。因为有之前做 PAO 的经历,所以这次看英文资料变得简单起来,遇到问题也没有那么慌,自己上网解决或者跟其他同学讨论一般能解决。其实有很多问题还是基础不牢固或者写代码不认真造成的。

第一次接触这种 autograde 的东西,感觉很有意思。最后剩下两个 warning 应该是已有代码本身的问题:

```
qjw@qjw-VirtualBox:~/Lab1/Lab1$ ./dlc -e bits.c
/usr/include/stdc-predef.h:1: Warning: Non-includable file <command-line> includ
ed from includable file /usr/include/stdc-predef.h.
btest.c: In function 'main':
btest.c:528:9: warning: variable 'errors' set but not used [-Wunused-but-set-var
iable]
   int errors;
^
```