Datalab

第一题

bitXor

only use ~ and | to make x&y

用~和|来实现与运算、

比较简单离散学过了

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

给了一个example样例

测一下

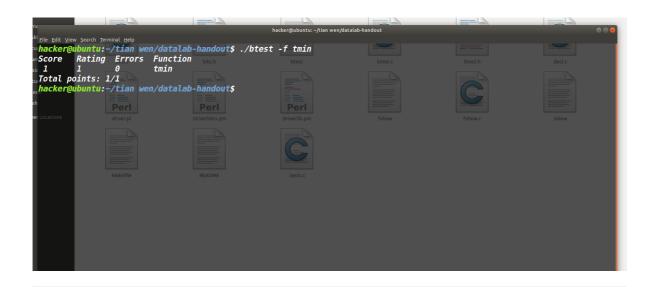


第二题

tmin

返回最小的int值,也就是让他溢出1<<31 这样就是最小的int值了。

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



第三题

判断x是否是 最大的int值

主要想法是溢出后*2为0,但同时满足的还有0

所以考虑排除0即可

```
int isTmax(int x) {
  int t=x+1+x+1;
  //printf("%d",!t);
  //printf("%d\n",q);
  int result=(!t)&(~(!(x+1)));
  return result;
}
```



第四题

```
int alloddBits(int x) {
   int format=0xAAAA;
   int qq=format+(format<<16);
   return !((x&qq)^qq);
}</pre>
```

为了判断是否只有奇数位上面是1,

那么就先搞个format 然后&一下 就只会比 format 的1个数还少而且1也都是奇数位的

然后再^下就知道是否和原来的format一样,一样的话就代表只有奇数位有1 其他无。否则就是其他位也有。

第五题

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

取负数

不多说了

```
(root ♥ DESKTOP-PGTHR8D > /mnt/.../Desktop/大问/第一周csapp/datalab-handout]
— (root ♥ DESKTOP-PGTHR8D > /mnt/.../Desktop/天问/第一周csapp/datalab-handout]
— # /otest -f negate

Score Rating Errors Function
2 2 0 negate

Total points: 2/2
```

第六题

判断是否x在区间内

先找出Bit之间的规律。

然后找到了00111001 00110000

之间所有数

```
int isAsciiDigit(int x) {
    int a=3;
    int ss=(x>>6);
    int tt=(x>>4)&1;
    int ee=(x>>5)&1;
    int q=ttⅇ
    //printf("%d\n",q);
    int aa=(x>>3)&1;
    int bb=(x>>2)&1;
    int cc=(x>>1)&1;
    return (!ss)&q&((!aa)|aa&(!bb&(!cc)));
}
```

一个大判断.

第七题

实现三元运算符

经过查 发现任何数字&(-1)都是本身

那么通过这点可以构造

让一边为0另一边为自己然后或就可以了

```
int conditional(int x, int y, int z) {
   int mask = ~0 + !x;
   //printf("%d\n",!x);
   //printf("%d",mask);
   return ((mask&y)|(~mask&z));
}
```

```
reot * DESKTOP -PGTHX / /mnt/.../Desktop/大问/第一周csapp/
# ./btest -f conditional
Score Rating Errors Function
3 3 0 conditional
Total points: 3/3
```

第八题

可以想到x-y<0 这一点

来判断 大小

但是还要考虑溢出问题。。

调了很久。。。

通过>>31来判断符号

```
int isLessOrEqual(int x, int y) {
   int q=(~x+y+1)>>31;
   int a=(x>>31)&!(y>>31);
   //printf("%d\n",a);
   int b=!(x>>31)&(y>>31);
   return a|((!q)&(!b));
}
```

只有 x不是负数y是负数 或者 y>x 并且 x不是正数 y不是负数情况下返回1。(好像写反了) x>>31 为1 是负数

第九题

实现!

非0则1是0则0

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

搞了一个贼奇怪的嵌套。。。

先是找了个办法让其有办法使得非0数和0区别出来即

~x+1|x后>>31必为1

而0却是0

```
# /btest -f logicalNeg
Score Rating Errors Function
4 4 0 logicalNeg
Total points: 4/4
```

第十题

查有多少位

u1s1我想枚举。

反正操作数肯定够

这里写下学的二分吧。。

```
int howManyBits(int x) {
   int sum=0;
   x=x^(x>>31);
   //printf("%d",x);
   sum+=(!!(x>>16)<<4);
   x=x>>((!!(x>>16)<<4));
//printf("%d",x);
    sum+=(!!(x>>8)<<3);
   x=x>>((!!(x>>8)<<3));
   // printf("%d",x);
   sum+=(!!(x>>4)<<2);
   x=x>>((!!(x>>4)<<2));
   // printf("%d",x);
   sum+=(!!(x>>2)<<1);
   x=x>>((!!(x>>2)<<1));
   // printf("%d",x);
   sum+=(!!(x>>1));
   x=x>>(!!(x>>1));
    sum+=x;
    return sum+1;
}
```

第十一题

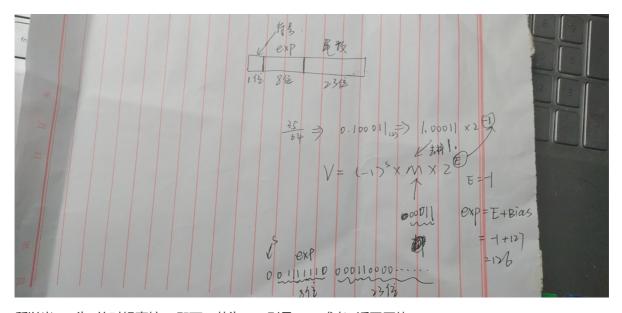
浮点数运算

也就是×2

```
unsigned floatScale2(unsigned uf)
{
    int exp=(uf&0x7f800000)>>23;
    int sign=uf&(1<<31);
    if(!exp)
    return uf<<1|sign;
    if(exp==255)
    return uf;
    exp++;
    if(exp==255)
    return 0x7f800000|sign;
    return (exp<<23)|(uf&0x807fffff);
}</pre>
```

分析下float如何存储

以及254的时候是可以



所以当exp为0的时候直接×2即可。若为255则是NAN或者∞返回原值。

s ≠0 & ≠255	f
2. 非规格化的	
s 0 0 0 0 0 0 0 0 0	£
3a. 无穷大	
s 1 1 1 1 1 1 1 1 0 0 0 0 0 0 0	0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0 0
3b. NaN	

图 2-33 单精度浮点数值的分类(阶码的值决定了这个数是规格化的、非规格化的或特殊值)

然后最后还原回去。就可以了。

```
(root @ DESKTOP-PQTHR8D)-[/mnt/.../Desktop/天问/第一周csapp/data]
# ./btest -f floatScale2
Score Rating Errors Function
4 4 0 floatScale2
Total points: 4/4
```

第十二题 (咕咕下) 之后研究

第十三题

```
unsigned floatPower2(int x) {
   int exp=x+127;
   if(exp>=255) return (0xFF<<23);
   else if (exp<=0) return 0;
   else return exp<<23;
}</pre>
```

2.0^x。也就是直接+127 如果溢出还是覆盖1111 1111

如果小于等于0 就直接返回0

否则返回正常得exp。