1. bitXor

• 代码

```
/*
  * bitXor - x^y using only ~ and &
  * Example: bitXor(4, 5) = 1
  * Legal ops: ~ &
  * Max ops: 14
  * Rating: 1
  */
int bitXor(int x, int y) {
  return ~(~(~x & y) & ~(x & ~y));
}
```

分析

由摩根公式有
$$a \oplus b = (\neg a \wedge b) \vee (a \wedge \neg b)$$
 由摩根公式有
$$\neg (P \wedge Q) \Leftrightarrow (\neg P) \vee (\neg Q)$$

$$\neg (P \vee Q) \Leftrightarrow (\neg P) \wedge (\neg Q)$$
 则
$$a \oplus b = (\neg a \wedge b) \vee (a \wedge \neg b)$$

$$= \neg \neg ((\neg a \wedge b) \vee (a \wedge \neg b))$$

$$= \neg (\neg (\neg a \wedge b) \wedge \neg (a \wedge \neg b))$$

2. tmin

• 代码

```
/*
 * tmin - return minimum two's complement integer
 * Legal ops: ! ~ & ^ | + << >>
 * Max ops: 4
 * Rating: 1
 */
int tmin(void) {
 int a = (1 << 31);
 return a;
}</pre>
```

分析

补码(two's-complement): 在补码的定义中,字的最高有效位权值为负。设现在有二进制序列 \overrightarrow{x} ,长度为 w,则其补码表示为(B2T, Binary to Two's-complement):

$$B2T_w(\overrightarrow{x}) \doteq -x_{w-1}2^{w-1} + \sum_{i=0}^{w-2} x_i 2^i$$

int 类型有 32 位,只需令最高位为 1 即可(1 << 31)。

3. isTmax

• 代码

```
* isTmax - returns 1 if x is the maximum, two's
complement number,
     and O otherwise
 * Legal ops: ! ~ & ^ | +
 * Max ops: 10
   Rating: 1
 */
int isTmax(int x) {
 int a = x + 1;
 int b = \sim x;
 int c = x + 2;
 // 若 x + 1 = ~x, 则 !(a \wedge b) = 1, 否则为 0.
  // 若 x = -1, 则 c = x + 2 = 1.
  // 若 c = 1 则 !(!(c ^ 1)) = 0, 否则为 1.
  return !(a ^ b) & !(!(c ^ 1));
}
```

分析

记 int 的最大值为 MAX_INT (= 0x7FFFFFFF), 它具有如下性质:

```
MAX_INT + 1 == ~MAX_INT
```

除了 MAX_INT 外,只有 -1 (= 0xffffffff) 具有同样的性质,故还需要排除掉 x = -1 的情况。

模板

```
!(a ^ b) //若 a == b, 返回 1, 否则返回 0.
```

4. allOddBits

• 代码

```
* 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(0xFFFFFFD) = 0,
alloddBits(OxAAAAAAAA) = 1
 * Legal ops: ! ~ & ^ | + << >>
   Max ops: 12
   Rating: 2
 */
int alloddBits(int x) {
/* 这种做法用到的操作数超出限制, 所以后面精简了一下
  int a = !((x \& 170) \land 170);
  int b = !(((x>>8) \& 170) \land 170);
  int c = !(((x>>16) \& 170) \land 170);
  int d = !(((x>>24) \& 170) \land 170);
  return a & b & c & d;
*/
  int a = 170;
  a = (a << 8) + 170;
  a = (a << 8) + 170;
  a = (a << 8) + 170;
  return !((x \& a) \land a);
}
```

• 分析 把 32-bits 分成 4 块 (每块 8-bits) 去判断就可以了。

5. negate

代码

```
/*
 * negate - return -x
 * Example: negate(1) = -1.
 * Legal ops: ! ~ & ^ | + << >>
 * Max ops: 5
 * Rating: 2
 */
int negate(int x) {
 return (~x + 1);
}
```

• 分析 补码求相反数:取反加1。

6. isAsciiDigit

• 代码

```
/*
    * 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
    */
int isAsciiDigit(int x) {
    int nx = (~x + 1); // 取反, 详情见上文.
    int a = 47 + nx;
    int b = 57 + nx;
    return (a >> 31) & (!(b >> 31));
}
```

• 分析

$$0x30 \leq x \leq 0x39
ightarrow 0x29 < x \leq 0x39
ightarrow egin{cases} 0x29 - x < 0 \ 0x39 - x \geq 0 \end{cases}$$

7. conditional

代码

```
/*
  * conditional - same as x ? y : z
  * Example: conditional(2,4,5) = 4
  * Legal ops: ! ~ & ^ | + << >>
  * Max ops: 16
  * Rating: 3
  */
int conditional(int x, int y, int z) {
  int a = !x;    // x = 0, a = 1; x != 0, a = 0.

  return ((~a+1)&z) + ((~(!a)+1)&y);
}
```

模板

8. isLessOrEqual

代码

```
int nx = ~x + 1;  // -x
int c = !((y + nx) >> 31);  // 判断 y - x 的正负

// a ? b : c
int ta = !a;
return ((~ta+1)&c) + ((~(!ta)+1)&b);
}
```

• 分析

如果 x, y 同号,则判断 y + (-x) 是否大于等于 0 即可;如果 x, y 异号,直接 y - x 可能会溢出,所以需要特判。

9. logicalNeg

代码

• 分析

若 x 的最高位为 1,则代表它是复数,直接返回 0, ((x>>31)^1);若 x 取反加 1 后最高位不变,则代表它是 0 或 0x80000000,其实加入前一条判断就是为了排除掉 0x80000000 这种情况。

还有一个点,C语言右移后会自动在高位补 1,但我们关注的只有最低的那一位,故还需要在最后 &1 。

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
 *
 */
int howManyBits(int x) {
  // 若 x 为负数,则将其各位取反;否则不变.
 x = (\sim((x >> 31) \& 1) + 1) \land x;
 int temp, ans = 0;
  // 分治
  // 考虑 x 的高 16 位. 若 x 的高 16 位不为 0,则 ans+16,
x>>16; 否则不动.
 temp = (!!(x >> 16)) << 4;
 ans = ans + temp;
 x = x \gg temp;
  // 考虑 x 的高 8 位...
 temp = (!!(x >> 8)) << 3;
 ans = ans + temp;
  x = x \gg temp;
 temp = (!!(x >> 4)) << 2;
 ans = ans + temp;
 x = x \gg temp;
 temp = (!!(x >> 2)) << 1;
 ans = ans + temp;
 x = x \gg temp;
  temp = !!(x >> 1);
  ans = ans + temp;
```

```
x = x >> temp;
ans = ans + x;
return ans + 1;
}
```

分析

对于正数,找最高位的 1。假设最高位的 1 位于第 n 位,则答案为 n+1 (还需要在前面加个 0)。

对于负数,找最高位的 0。假设最高位的 0 位于第 n 位,则答案为 n+1 (还需要在前面加个 1)。事实上,任何负数的补码都可以表示成 0b10.....的形式,无论多少个前导 1 都可以合并成 1 个,即 0b1110..... = 0b10.....。那么我们只需要把负数的各位取反,便可与正数一致处理了。

参考

https://zhuanlan.zhihu.com/p/59534845?utm_source=qq

11. floatScale2

• 提示

下面的内容请结合 "csapp 2.4 浮点数" 食用。

• 代码

```
* 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
 */
unsigned floatScale2(unsigned uf) {
 // 先把 s, exp, frac 字段解析出来
```

```
unsigned mask_exp = 255;
  unsigned mask_frac = (1 << 23) - 1;
  unsigned s = (uf>>31) \& 1;
  unsigned exp = (uf>>23) & mask_exp;
  unsigned frac = uf & mask_frac;
  // 阶码域全 0, 直接将尾数乘 2
 if(!exp) {
   frac = frac << 1;</pre>
   return (s<<31) | (frac);
  }
  // 阶码域全 1, 该浮点数为 NaN 或无穷大, 直接返回
 if(exp == mask_exp)
   return uf;
 // 上面两种情况都是非规格化的值, 现在考虑规格化的值
  // 直接将阶码域加 1 即可
  exp = (exp + 1) \& mask_exp;
  uf = (s << 31) \mid (exp << 23) \mid (frac);
 // 如果阶码域变成全 1, 则要把它当成无穷大返回, 将尾数置 0
 if(exp == mask_exp)
   uf = uf & (~mask_frac);
  return uf;
}
```

12. floatFloat2Int

代码

```
/*
 * 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
* 0x8000000u.
* Legal ops: Any integer/unsigned operations
incl. ||, &&. also if, while
* Max ops: 30
* Rating: 4
 */
int floatFloat2Int(unsigned uf) {
 // 先把 s, exp, frac 字段解析出来
 int mask_exp = 255;
 int mask_frac = (1<<23) - 1;
 int s = (uf>>31) & 1;
 int exp = (uf >> 23) \& mask_exp;
 // 阶码 E
 int exp_ = exp - 127;
 int frac = uf & mask_frac;
 // 若阶码大于等于 31, 说明该数大于等于 2^31, 超出了 int 的
范围
 // 这里顺便处理了阶码域全为 1 的情况
 if(exp_ >= 31)
   return 0x80000000u;
 // 若阶码小于 0, 说明该数大于 -1 且小于 1, 转成 int 型为
0
 if(exp_ < 0)
   return 0;
 // 若阶码等于 0, 则返回 1(注意正负)
 if(exp_ == 0) {
   if(s)
     return -1;
   return 1;
 }
 // frac 域占 23 位
 // 若阶码大于等于 23, 则说明转成 int 型后 frac 上所有的位
都在小数点的左边
 if(exp_ >= 23)
   frac <<= (exp_ - 23); // 可能还需要左移
  else
   frac >>= (23 - exp_); // 否则需要右移
```

```
// 超出 int 的范围
if(frac >> 31)
    return 0x80000000u;

// 负数
if(s)
    frac = ~frac + 1;
    return frac;
}
```

13. floatPower2

• 代码

```
* 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
 */
unsigned floatPower2(int x) {
    unsigned ans;
    // 规格化的值, 直接操作阶码域即可
    if(x \le 127 \&\& x \ge -126) {
        ans = (x+127) << 23;
       return ans;
    }
```

```
// If too large, return +INF.
if(x > 127) {
    ans = 255<<23;
    return ans;
}

// If the result is too small to be represented
as a denorm, return 0.
    return 0;
}</pre>
```

注意

这一题的数据太大了,有的电脑可以过,有的电脑可能会超时,如果超时可以 ./btest -T 20 手工增大中断时限。