

```

172 int bitOr(int x, int y)
173 {
174     int z = ~x & ~y;
175     return ~z;
176 }

```

드 모르간의 법칙 $\sim(\sim x \& \sim y) = x \mid y$ 을 이용해 간단하게 구현 가능하다.

```

186 int isAsciiDigit(int x)
187 {
188     int a = x & (~0x3f); //should be 0
189     int b = 0x10 + x;
190     int c = 0x06 + x;
191     b = b >> 6; //should be 1
192     c = c >> 6; //should be 0
193     return (!a) & b & (!c);
194 }

```

x가 0x30 과 0x39 사이의 값이면 오른쪽으로부터 8번째 이후 bit들은 모두 0이어야 하므로 x가 ascii digit일 때 a는 0이다. a가 0을 만족시키는 수들은 7개의 비트 내에서 수를 비교 가능하다.

$X \geq 0x30$ 이므로 $x + 0x10$ 을 하면 오른쪽으로부터 7번째 bit값(b)은 1, $x \leq 0x39$ 이므로 $x + 0x06$ 의 오른쪽으로부터 7번째 bit값(c)은 0이 되어야 한다.

```

203 int getByte(int x, int n)
204 {
205     int y = x >> (n << 3);
206     return y & 0xFF;
207 }

```

n번째 byte의 값이므로 x를 8n bit만큼 오른쪽으로 이동 후 제일 오른쪽 1byte만 return시킨다.

```

217 int byteSwap(int x, int n, int m)
218 {
219     int nbyte = n << 3;
220     int mbyte = m << 3;
221     int nth = (x >> nbyte) & 0xff;
222     int mth = (x >> mbyte) & 0xff;
223     int nmEmpty = ~((0xff << nbyte) | (0xff << mbyte)) & x;
224     int answer;
225     nth = nth << mbyte;
226     mth = mth << nbyte;
227     answer = nmEmpty | nth | mth;
228     return answer;
229 }

```

nbyte와 mbyte의 값을 추출 후 각각 nth, mth라고 하고 x에서 n번째와 m번째 bytes를 비운 값을 nmEmpty라고 한다. nmEmpty에 mbyte 이동한 nth와 nbyte이동한 mth를 넣으면 swap이 완료된다.

```

237 int bang(int x) {
238     //there should be no '1' so use 'or' for all bits
239     int a = (x << 16) | x;
240     int b = (a << 8) | a;
241     int c = (b << 4) | b;
242     int d = (c << 2) | c;
243     int e = (d << 1) | d; //if(x has an '1') 100000... else 0
244     int f = (e >> 31) + 1; //if(x has an '1') 111111... + 1 = 0 else 00000... + 1 =
245     return f;
246 }

```

x가 0이면 의 모든 bits가 모두 0 값을 가져야 하므로 모든 bits를 각 bit끼리 논리합(or)으로 묶어도 0이 나와야 하고 x가 0이 아니면 모든 bit들의 논리합이 1이 되어야 한다. 32bits를 반씩 나눠가며 논리합을 했을 때 e의 제일 왼쪽 bit는 x가 0이면 0, 그렇지 않으면 1의 값을 가진다. 따라서 e를 오른쪽으로 31bit 이동하면 x가 0일 경우 0, 그렇지 않으면 -1의 값을 가진다. 여기에 1을 더해주면 !x를 구현 가능하다.

```

255 int fitsShort(int x)
256 {
257     // 2^16
258     int before16bits = (((x << 16) >> 16) ^ x) >> 16;
259     return !before16bits;
260 }

```

$-2^{15} \leq x < 2^{15}$ 인 x는 왼쪽 17개의 bit들이 모두 0이거나 모두 1이어야 한다. $((x \ll 16) \gg 16)$ 으로 왼쪽 17번째 bit에 따라 왼쪽 16개의 bit들이 모두 0 혹은 1의 값을 가진다. 이를 x와 xor 시켰을 때 왼쪽 16개 bit가 0이 아니라는 것은 x가 $-2^{15} \leq x < 2^{15}$ 이 범위를 만족시키지 않는다는 뜻이다. 따라서 왼쪽 16개 비트에 !연산을 해 x가 범위 내에 있을 때만 1을 출력 가능하다.

```

268 int isTmax(int x)
269 {
270     int tMin = x + 1; //if x==Tmax tMin==Tmin
271     int zero = tMin + x + 1; //if x==Tmax zero=0
272     int answer = !tMin | zero;
273     return !answer;
274 }

```

x가 0x7fffffff이면 tMin은 0x80000000이고 zero는 0이다. x가 -1이면 tMin은 0이고 zero도 0이다. x가 0x7fffffff이나 -1이 아니면 zero는 0이 아니다. 따라서 tMin이 0이 아니고 zero가 0일 때 x는 0x7fffffff이다.

```

282 int negate(int x)
283 {
284     int answer = ~x + 1;
285     return answer;
286 }

```

x의 2의 보수를 구하면 된다.

```

296 int sign(int x)
297 {
298     int sign = x >> 31;    //if(x==negative) sign = 0xffffffff else -> sign = 0
299     int b = (sign << 1) + 1; //if(x==negative) b = 0 else b = 1
300     int c = ~(!x) + 1;    //if(x==0) c=-1 else c=0
301     int d = b + c;
302     return d;
303 }

```

Sign 은 x가 음수일 때 -1, 0 혹은 양수일 때 0이고 b는 x가 음수이면 -1, 0 혹은 양수일 때 1이다.
c는 x가 0일 때 -1이고 그렇지 않으면 0이다. 따라서 d는 x가 음수일 때 -1, 0일 때 0, 양수일 때 1이다.

```

311 int addOK(int x, int y)
312 {
313     int sum = x + y;
314     int xySignEqual = x ^ y;    //if(x+y overflow) 0---...
315     int xSumSignEqual = x ^ sum; //if(x+y overflow) 1---...
316     int answer = ~xySignEqual & xSumSignEqual; //if(x+y overflow) 1---...
317     answer = answer >> 31;
318     return !answer;
319 }

```

overflow가 일어나는 경우는 x와 y와 sum의 왼쪽 첫번째 bit가 각각 1,1,0 혹은 0,0,1일 때 이다. 즉 x와 y의 부호가 같고 x와 sum의 부호가 달라야 한다. 따라서 xySignEqual이 0, xSumSignEqual이 1로 시작해야 하면 overflow이므로 !answer은 overflow가 일어나면 0, 일어나지 않으면 1이다.

```

327 int isPositive(int x)
328 {
329     int isZero = ~(~x + 1) + 1; //if 0 -> -1 else 0
330     int signBit = x >> 31;
331     int result = !signBit + isZero;
332     return result;
333 }

```

signBit가 x의 부호를 결정하므로 isZero를 통해 0일 때만 signBit에 1을 빼주는 방식으로 구현했다.

```

343 int satMul2(int x)
344 {
345     int mul2 = x << 1;
346     int sign = mul2 >> 31;    //if - -> 000000 else + -> 11111
347     int isOverflow = (mul2 ^ x) >> 31; // if overflow -> 0xffffffff else -> 0x0000000
348     int tMax = ~(1 << 31);
349     int overflowAdd = tMax & isOverflow; //if overflow -> 0x7fffffff else -> 0x0000000
350     sign = !sign & isOverflow;    // minus & overflow-> 1 else-> 0
351     mul2 = (mul2 & ~isOverflow) + overflowAdd + sign;
352     return mul2;
353 }

```

왼쪽으로 1비트 움직이면 2를 곱한 값과 같다. overflow가 일어나는 경우만 처리하면 되고 2를 곱했을 때 overflow가 일어나는 경우는 왼쪽 두비트가 01혹은 10으로 시작할 때이다. 따라서 isOverflow를 통해 overflow가 일어날 때만 tMax가 되는 overflowAdd를 구하고 x가 음수이고 overflow가 일어날 때만 1이 되는 sign을 통해 overflow시에 tMax를 더하고 음수일 경우 1을 더 더해 satMul을 구현했다.

```

362 int absVal(int x)
363 {
364     int sign = x >> 31;
365     int negPlus1 = sign & 0x01; //if negative -> 1 else -> 0
366     int negNot = x ^ sign;      //if negative -> ~x else -> x
367     int result = negNot + negPlus1;
368     return result;
369 }

```

Sign은 x가 음수이면 0xffffffff 양수이면 0인 수이다. 이를 통해 x가 음수일 때는 x의 2의 보수 $\sim x + 1$ 을 구하고 그렇지 않을 때 x를 구할 수 있는 두 수 negPlus1, negNot을 만들었다.

```

382 unsigned float_neg(unsigned uf)
383 {
384     unsigned exponent = (uf << 1) >> 24;
385     unsigned isNaN = !(exponent ^ 0xff) & !(uf << 9); //exponent==0xff, fraction!=0
386     unsigned signInv = 1 << 31;
387     if (isNaN)
388         return uf;
389     return uf ^ signInv;
390 }

```

isNaN은 exponent가 0xff이고 fraction이 0이 아닐때 1이다. 따라서 x가 NaN일 때 uf를 그대로 리턴하고 그렇지 않으면 0x80000000인 signInv를 통해 uf의 sign만 바꿔준 후 리턴한다.

```

402 unsigned float_half(unsigned uf)
403 {
404     unsigned exponent = (uf << 1) >> 24;
405     unsigned isNaN = !(exponent ^ 0xff);
406     unsigned sign = uf >> 31;
407     unsigned expFraction = (uf << 1) >> 1;
408     unsigned fraction = (uf << 9) >> 9;
409     unsigned halfExp = exponent + 0xff;
410     if (isNaN)
411         return uf;
412     if (exponent < 2)
413     {
414         if ((expFraction & 0x3) == 0x3)
415             return (sign << 31) + ((expFraction + 1) >> 1);
416         return (sign << 31) + (expFraction >> 1);
417     }
418     return (sign << 31) + ((halfExp << 24) >> 1) + fraction;
419 }

```

uf가 NaN 혹은 $\pm\infty$ 일 때는 uf를 그대로 출력하고 exponent가 2보다 작지 않을 때는 exponent만 오른쪽으로 한 bit 이동한다. Exponent가 1 혹은 0일 때는 exponent와 fraction을 합쳐서 오른쪽으로 한 bit 이동한다. 이 때 오른쪽 두 bits가 11일 때는 반올림해 1을 더해준다.


```

435 int float_f2i(unsigned uf)
436 {
437     unsigned exponent = (uf << 1) >> 24;
438     unsigned sign = uf >> 31;
439     unsigned fraction = (uf << 9);
440     unsigned answer = 1;
441     if(exponent < 127)
442         return 0;
443     else if (exponent < 158){
444         exponent = exponent + 0x81;
445         while(exponent << 24){
446             answer = answer << 1;
447             if(fraction & 0x80000000){
448                 answer = answer + 1;
449             }
450             fraction = fraction << 1;
451             exponent = exponent + 0x7f;
452         }
453         if(sign)
454             answer = ~answer + 1;
455         return answer;
456     }
457     return 0x80000000u;
458 }

```

exponent가 exponent < 158일 경우에만 uf가 int의 범위 안에 있다. exponent가 127보다 작을 때는 uf를 십진수로 변환한 값이 -1보다 크고 1보다 작은 값이므로 0을 리턴하고 exponent가 158보다 클 때는 int의 범위를 벗어나는 값이므로 0x80000000u를 리턴한다.

Exponent가 127 < exponent < 158일 때는 while문에서 exponent에 1을 뺄 때 마다 answer와 fraction을 왼쪽으로 한 bit씩 움직이고 fraction에서 overflow되는 bit를 answer에 저장한다. 루프가 끝나면 uf의 fraction이 exponent의 크기만큼 answer에 저장되고 남은 fraction은 버려진다. 그 이후 sign값에 따라 sign이 1일 때만 answer에 2의 보수를 취해주어 음수를 나타내고 반환한다.