Bits & Bitmasking

Sogang ACM-ICPC Team 2012-2013 Winter Study Initiating Class

2013.02.14

Sweet Valentine's Day :)

Presentation by 선0

Powered by LATEX

Bits and Integers

- 이진수의 한 자리
- 0 또는 I
- I byte = 8 bit
- (signed/unsigned) int = 4 byte = 4 * 8 bit = 32 bit

the most significant bit the least significant bit

Bits and Integers

- Integers in C/C++
 - int : 32 bit integer (-2147483648 ~ 2147483647)
 - unsigned int: 32 bit unsigned integer (0 ~ 4294967296)
 - long long int : 64 bit integer (- $2^{63} \sim 2^{63}$ I)
 - unsigned long long int : 64 bit unsigned integer (0 $\sim 2^{64}$ 1)

- & (AND) : bitwise and
 - 두 비트가 모두 I일 때만 I

X	у	x & y
0	0	0
0	I	0
I	0	0
I	I	I

- 주의: 연산자 우선순위

 $a # b # # c # d \iff a # (b # # c) # d$ (a # b) # # (c # d)

- (OR): bitwise or
 - 두 비트 중 하나라도 I이면 I

X	у	x y
0	0	0
0	1	I
I	0	I
I	I	I

- ^ (XOR) : bitwise eXclusive OR
 - 두 비트가 다르면 I

×	у	x ^ y
0	0	0
0	I	I
I	0	I
1	I	0

- ~ (NOT) : bitwise not
 - 모든 비트 반전

×	~x
0	Ī
I	0

- << : left shift</p>
 - 왼쪽으로 비트를 이동
- >> : right shift
 - 오른쪽으로 비트를 이동

$$1 << x == 2^x, a << x == 2^x a$$

 $1 >> x == 2^{-x}, a >> x == 2^{-x}a$

$$- x &= y \Leftrightarrow x = x & y$$

$$-x = y \Leftrightarrow x = x y$$

$$-x^{=}y \Leftrightarrow x = x^{y}$$

-
$$x \ll y \Leftrightarrow x = x \ll y$$

Fun with Bits

- i번째 비트가 무엇인가 알아보기 x & (I << i)
- i번째 비트를 I로 만들기 x |= (I << i)
- i번째 비트를 0으로 만들기 x &= ~(I << i)
- i번째 비트를 토글하기 x ^= (I << i)

...@#%^@#%@\$



- 꼭 알아야 하나요?
 - 빠름
 - 짧음
 - 메모리 효율
- 어디에 쓰나요?

- 집합의 표현
 - 집합에 포함된 원소를 I, 포함되지 않은 원소를 0으로 표시
 - 공집합
 - 전체집합
 - 원소 존재 여부
 - 원소 추가
 - 원소 삭제
 - 원소 토글

- 합집합
- 교집합
- 차집합

Source Code

- when $size \leq 60$

```
a union b \rightarrow a \mid b \mid 1000 \mid 1011

a union b \rightarrow a \mid b \mid 1111 \mid 1011

a intersection b \rightarrow a \not \equiv b \mid 0000 \mid 0001

a - b \rightarrow a \not \equiv (^b) \mid 0111 \mid 0000
```

```
1 long long stat = 0;
2 //Empty set stat
3
4 //Insert the xth element
5 long long insertElement(int x) { return stat | (1LL << x); }
6
7 //Delete the xth element
8 long long deleteElement(int x) { return stat & (~(1LL << x)); }
9
10 //Exam if the xth element is in the set
11 bool isElement(int x) { return (stat &(1LL << x)) != 0; }
12</pre>
```

- Source Code
 - when $size \leq 60$, counting the size of the set

```
14 int sizeOfSet() {
15
16    int cnt = 0;
17    for(int i=0; i<(1LL << n); ++i)
18        if(stat&(1LL <<i)) ++cnt; //or if(isElement(i)) ++cnt;
19
20    return cnt;
21
22 }</pre>
```

```
24 //Recursive Version
25 int sizeOfSet(int stat) {
26   if(stat == 0) return 0;
27   return stat % 2 + sizeOfSet(stat / 2);
28 }

code by Jongman Koo, 알고리즘 문제 해결 전략2, p582-583
```

- gcc/g++: _ _builtin_popcount(unsigned int stat)
- Visual C++: __popcnt(unsigned int stat)

Source Code

- 켜져 있는 최하위 비트 찾기.i번째 비트가 최하위 비트 라면 2^i 을 구한다.
- 최하위 원소 삭제

```
30 //Get the bit of the first element
31 long long firstElement() { return stat & -stat; }
32
33 //Delete the first element
34 long long deleteFirstElement() { return stat & (stat-1) }
35
```

- 최하위 원소의 번호
 - gcc/g++: _ _builtin_ctz(unsigned int stat)
 - Visual C++: _ BitScanForward(int* idx, unsigned int stat)

- Source Code
 - Get every subset of the set (except the empty set)

```
36 for(long long int subset = stat; subset; subset = ((subset-1) & stat)) {
37  //...
38 }
39  code by Jongman Koo, 알고리즘 문제 해결 전략2, p585
```

Application: 2ⁿ State

- 2ⁿ가지의 상태 구현
 - 2ⁿ 구현(Brute-Force)문제
 - 2ⁿ Backtracking
 - 2ⁿ이 들어가는 상태공간 탐색 (with BFS, DFS, ...)
- Exponential DP (지수시간 동적계획법)

Application: 2ⁿ State

Source Code: 2ⁿ Backtracking

```
1 int n = 10;
2
3 bool on[N_MAX];
4 for(int stat=0; stat<(1 <<n); ++stat) {
5
6    for(int j=0; j<n; ++j) {
7         if(stat & (1 << j)) on[j] = true;
8         else on[j] = false;
9    }
10
11    //...
12
13 }
code by Jongkwook Choi, 2009 im4u Winter Camp Advanced Class, 2009. I. II</pre>
```

Application: 2ⁿ State

Source Code: 2ⁿ DP - TSP

```
2 for(int state=0; state<(1 << n); ++state) {</pre>
       int ones=0;
       for(int i=0; i<n; ++i)</pre>
           if((1 << i) & st) ++ones;
       for(int i=0; i<n; ++i) {
10
           T[state][i]=0:
11
           if( ((1 << i) & state) == 0 ) continue;
12
13
           if(ones == 1)
14
                if(i == 0) T[state][i] = 0;
15
16
           for(int j=0; j<n; ++j) {
17
18
               if( ((1<<j) & state ) == 0 ) continue;
19
               if(j == i) continue;
20
                if(T[state][i] > T[state ^ (1 << i)][j] + dist[j][i])</pre>
22
                    T[state][i] = T[state ^ (1 << i)][j] + dist[j][i];
23
24
           }
25
26
       }
27
28 }
30 \text{ int ans} = 0;
31 for(int e=0; e<n; ++e)
       if(ans > T[(1 << n) - 1][e] + dist[e][0])
33
           ans = T[(1 << n) - 1][e] + dist[e][0];
35 printf("%d", ans);
```

Application: Sieve of Eratosthenes

Source Code

```
1 int n;
2 unsigned char sieve[(MAX_N + 7) / 8];
4 inline bool isPrime(int k) {
       return sieve[k >> 3] & (1 << (k & 7));
8 inline void setCoomposite(int k) {
       sieve[k >> 3] &= \sim(1 << (k & 7));
10 }
11
12 void eratosthenes() {
13
       memset(sieve, 255, sizeof(sieve));
14
       setComposite(0);
15
       setComposite(1);
16
       int sqrtn = int(sqrt(n));
17
       for(int i=2; i<=sqrtn; ++i)</pre>
18
            if(isPrime(i))
19
                for(int j=i*i; j<=n; j+=i)</pre>
20
                    setComposite(j);
21 }
22
                                         code by longman Koo, 알고리즘 문제 해결 전략2, p587
```