



# 02. Bitwise Operation

2019 Summer / 20141574 임지환



# 비트마스크(Bitmasking)

- 정수의 이진수 표현을 자료구조로 쓰는 기법
- 이진수 형태의 비트연산을 통한 여러 이점 有



# 비트연산자

- $\&$  : AND
- $|$  : OR
- $\sim$  : NOT
- $\wedge$  : XOR
- $\gg$  : shift right
- $\ll$  : shift left



# 비트연산자

- **& : AND**
- **| : OR**
- **~ : NOT**
- **^ : XOR**
- **<< : shift left**
- **>> : shift right**

- 두 비트가 모두 1일 경우 return 1

$$0\&0 = 0\&1 = 1\&0 = 0$$

$$1\&1 = 1$$

$$x\&0 = 0$$

$$x\&1 = x$$

$$\begin{array}{r} 11001010 \\ \& 01101001 \\ \hline 01001000 \end{array}$$



# 비트연산자

- & : AND
- | : **OR**
- ~ : NOT
- ^ : XOR
- << : shift left
- >> : shift right

- 두 비트가 모두 0일 경우 return 0

$$0|1 = 1|0 = 1|1 = 1$$

$$0|0 = 0$$

$$x|0 = x$$

$$x|1 = 1$$

$$\begin{array}{r} 11001010 \\ | 01101001 \\ \hline 11101011 \end{array}$$



# 비트연산자

- & : AND
- | : OR
- ~ : **NOT**
- ^ : XOR
- << : shift left
- >> : shift right

- 비트를 반전

$$\sim 0 = 1$$

$$\sim 1 = 0$$

$$\sim 3 =$$

$$\begin{array}{r} \sim 01101001 \\ \hline 10010110 \end{array}$$



# 비트연산자

- & : AND
- | : OR
- ~ : **NOT**
- ^ : XOR
- << : shift left
- >> : shift right

- 비트를 반전

$$\sim 0b0 = 1$$

$$\sim 0b1 = 0$$

$$\sim 3 = -4$$

$$\begin{array}{r} \sim \quad 01101001 \\ \hline 10010110 \end{array}$$



# 비트연산자

- & : AND
- | : OR
- ~ : NOT
- ^ : **XOR**
- << : shift left
- >> : shift right

- 두 비트가 서로 다를 경우 return 1

$$0^1 = 1$$

$$0^0 = 1^1 = 0$$

$$x^0 = x$$

$$x^1 = \sim x$$

$$\begin{array}{r} 11001010 \\ \wedge 01101001 \\ \hline 10100011 \end{array}$$





# 비트연산자

- & : AND
- | : OR
- ~ : NOT
- ^ : XOR
- << : **shift left**
- >> : shift right

- 주어진 범위내의 모든 비트를 왼쪽으로 이동

$$\begin{aligned} 0b1 \ll 3 &= 0b1000 = 2^3 \\ (2^{30}) \ll 1 &= \end{aligned}$$

$$\begin{array}{r} 11001010 \\ \ll \quad \quad \quad 2 \\ \hline 00101000 \end{array}$$



# 비트연산자

- & : AND
- | : OR
- ~ : NOT
- ^ : XOR
- << : **shift left**
- >> : shift right

- 주어진 범위내의 모든 비트를 왼쪽으로 이동

$$0b1 \ll 3 = 0b1000 = 2^3$$

$$(2^{30}) \ll 1 = -2147483648 = -2^{31}$$

$$\begin{array}{r} 11001010 \\ \ll \quad \quad \quad 2 \\ \hline 00101000 \end{array}$$



# 비트연산자

- & : AND
- | : OR
- ~ : NOT
- ^ : XOR
- << : shift left
- >> : **shift right**

- 주어진 범위내의 모든 비트를 오른쪽으로 이동

$$0b1000 \ll 2 = 0b0010 = 2^1$$

$$\begin{array}{r} 11001010 \\ \gg \quad \quad \quad 2 \\ \hline 00101000 \end{array}$$



# 자주 사용되는 Bit Operations

n번째 비트가 켜져 있는지 확인

- `if (x & (1<<n))`

$$\begin{array}{r} 11001010 \\ \& 01000000 \\ \hline 01000000 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 11001010 \\ \& 00010000 \\ \hline 00000000 \end{array}$$



# 자주 사용되는 Bit Operations

n번째 비트가 켜져 있는지 확인

- `if (x & (1<<n))`

주의!!! ~~`if (x & (1<<n) == 1)`~~

	1	1	0	0	1	0	1	0
&	0	1	0	0	0	0	0	0
<hr/>								
	0	1	0	0	0	0	0	0

	1	1	0	0	1	0	1	0
&	0	0	0	1	0	0	0	0
<hr/>								
	0	0	0	0	0	0	0	0



# 자주 사용되는 Bit Operations

n번째 비트만 켜져 있는지 확인

- `if (!(x & ~(1<<n)))`

$$\begin{array}{r} 11001010 \\ \& 10111111 \\ \hline 10001010 \end{array}$$

$$\begin{array}{r} 00010000 \\ \& 11101111 \\ \hline 00000000 \end{array}$$



# 자주 사용되는 Bit Operations

n번째 비트 켜기

•  $x \mid= (1 \ll n)$

```
      11001010
    | 00010000
    -----
      11011010
```

```
      11001010
    | 00001000
    -----
      11001010
```



# 자주 사용되는 Bit Operations

n번째 비트 끄기

- $x \&= \sim(1 \ll n)$

```
    11001010
  & 11110111
  -----
    11000010
```

```
    11001010
  & 11101111
  -----
    11001010
```





# 자주 사용되는 Bit Operations

n개의 비트 모두 켜기

- $x = (1 \ll n) - 1$



# 자주 하는 실수

Overflow

$$1 \ll 62 = ?$$

$$(1 \ll 31) \ll 1 = ?$$



# 자주 하는 실수

Overflow

$1 \ll 62 = ?$



$1LL \ll 62$

$(1 \ll 31) \ll 1 = ?$



# 자주 하는 실수

연산자 우선순위

See reference



# #11723 집합

비어있는 공집합  $S$ 가 주어졌을 때, 아래 연산을 수행하는 프로그램을 작성하시오.

- `add x` :  $S$ 에  $x$ 를 추가한다. ( $1 \leq x \leq 20$ )  $S$ 에  $x$ 가 이미 있는 경우에는 연산을 무시한다.
- `remove x` :  $S$ 에서  $x$ 를 제거한다. ( $1 \leq x \leq 20$ )  $S$ 에  $x$ 가 없는 경우에는 연산을 무시한다.
- `check x` :  $S$ 에  $x$ 가 있으면 1을, 없으면 0을 출력한다.
- `toggle x` :  $S$ 에  $x$ 가 있으면  $x$ 를 제거하고, 없으면  $x$ 를 추가한다. ( $1 \leq x \leq 20$ )
- `all` :  $S$ 를  $\{1, 2, \dots, 20\}$  으로 바꾼다.
- `empty` :  $S$ 를 공집합으로 바꾼다.

## 입력

---

첫째 줄에 수행해야 하는 연산의 수  $M$  ( $1 \leq M \leq 3,000,000$ )이 주어진다.

둘째 줄부터  $M$ 개의 줄에 수행해야 하는 연산이 한 줄에 하나씩 주어진다.



# #11723 집합

- 사실 비트연산을 안써도 풀립니다.
- 그래도 연습해봅시다.
- 연산을 문자열로 받는 부분에서 시간초과가 날 수 있으니 주의합니다.



# #10464 XOR

시간 제한	메모리 제한	제출	정답	맞은 사람	정답 비율
1 초	256 MB	237	120	84	73.043%

## 문제

$S$ 에서  $F$ 까지의 모든 정수를 XOR한 값은 무엇일까?

## 입력

입력의 첫 번째 줄에는 테스트 케이스의 개수  $T$  ( $1 \leq T \leq 1000$ )가 주어진다.

다음  $T$  개의 줄에는 두 개의 정수  $S$ 와  $F$ 가 주어진다. ( $1 \leq S \leq F \leq 1\,000\,000\,000$ )





# #10464 XOR

- 시작지점 ~ 끝지점의 길이가 최대  $10^9$ 만큼 나올 수 있다.





# #10464 XOR

- 일단 전부 써볼까?

```
00000000
00000001
00000010
00000011
00000100
00000101
00000110
00000111
00001000
00001001
00001010
00001011
00001100
00001101
00001110
00001111
```

...



# #10464 XOR

- 일단 전부 써볼까?

```
00000000
00000001
00000010
00000011
00000100
00000101
00000110
00000111
00001000
00001001
00001010
00001011
00001100
00001101
00001110
00001111
```

...



# #10464 XOR

- 일단 전부 써볼까?

```
00000000
00000001
00000010
00000011
00000100
00000101
00000110
00000111
00001000
00001001
00001010
00001011
00001100
00001101
00001110
00001111
```

...



# #10464 XOR

- 일단 전부 써볼까?

```
00000000
00000001
00000010
00000011
00000100
00000101
00000110
00000111
00001000
00001001
00001010
00001011
00001100
00001101
00001110
00001111
```

...



# #10464 XOR

함수 하나를 다음과 같이 정의한다.

$\text{func}(n) := 1 \sim n$ 까지의 모든 수를 XOR한 결과

$S \sim F$ 에서의 XOR을 한 결과 :  $\text{func}(F) \wedge \text{func}(S-1)$



# #10464 XOR

```
int f(int n) {  
    int ret = 0;  
    for (int i = (n / 4) * 4; i <= n; i++)  
        ret ^= i;  
    return ret;  
}
```

<https://raararaara.blog.me/221557560377>

Full Source Code : <http://boj.kr/96c1b4bbc44847d6a814656f9319204d>



# #2098 외판원 순회



- Travelling Salesman Problem

<https://www.acmicpc.net/problem/2098>



# #2098 외판원 순회

- 모든 경우의 수를 전부 만들어본 후 비교한다면?





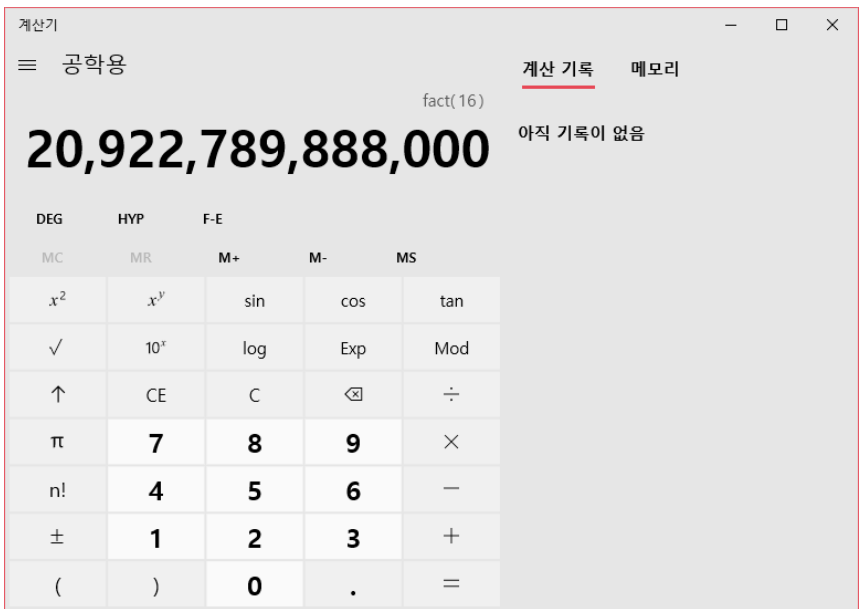
# #2098 외판원 순회



- 모든 경우의 수를 전부 만들어본 후 비교한다면?

$$O(n!)$$

$$n = 16, 16! =$$





# #2098 외판원 순회



- 모든 지점 방문 후 시작 지점으로 돌아와야 한다.
  - ⇒ 어디에서 시작해도 무방하다. (0으로 고정)
- 어느 곳에 방문을 했는지를 저장할 필요가 있다.
  - ⇒ 지점이 16개 이하이므로 방문여부에 대한 state를 저장할 수 있겠다.
  - ⇒ `dist[visit][last]`
    - `visit`: 지금까지 방문한 정점 정보
    - `last`: 마지막으로 방문한 정점



## #2098 외판원 순회



`dist[visit][last]`

`visit`의 모든 비트를 체크해서,  $i$ 번째 비트가 꺼져 있다면

`last`번째 노드에서  $i$ 번 노드로 가는 거리를 가산

`visit`의  $i$ 번째 비트를 켜고 다음 지점으로 (다음 재귀 함수 실행)



# #2098 외판원 순회



- Time Complexity

방문여부를 저장하는 state의 경우의 수는  $1 \ll n = 2^n$

마지막 방문지점의 개수는  $n$ 개

각 지점에서 다른 지점으로 방문할지를 체크하는 횟수 :  $n$ 개

$$O(2^n n^2)$$



# #2098 외판원 순회



```
lint solve(int vis, int cur) {  
    if (vis == (1 << n) - 1) return w[cur][0];  
    lint&ret = dp[vis][cur];  
    if (ret != -1) return ret;  
    ret = INF;  
    for (int next = 0; next < n; next++) {  
        if (vis & (1 << next)) continue;  
        ret = min(ret, solve(vis | (1 << next), next) + w[cur][next]);  
    }  
  
    return ret;  
}
```



# Problem Set

- 5 11723 집합
- 2 15787 기차가 어둠을 헤치고 은하수를
- 4 10275 Gold Rush
- 2 1194 달이 차오른다, 가자.
- 1 2098 외판원 순회
- 5 1562 계단수

- 1 1102 발전소
- ? 10464 XOR
- 5 11191 XOR Maximization
- 4 16685 XOR 포커
- 5 13505 두 수 XOR
- 3 12844 XOR



# Last week's Solution

**3** [11659 구간 합 구하기 4](#)

**2** [11660 구간 합 구하기 5](#)

**3** [11969 Breed Counting](#)

**1** [KickStart Ro.B Building Palindromes](#)

**1** [1806 부분합](#)

**1** [CF 1196D2 RGB Substring](#)

**3** CF 1132C Painting the Fence

**1** 15589 Lifeguards (Silver)

**1** CF 1076E Vasya and a Tree

**4** 12745 Traffic (Small)

**4** [12746 Traffic \(Large\)](#)



# Hints for Given Problem

다음 장에는 **스포일러**를 포함하고 있습니다.





# #15787 기차가 어둠을 헤치고 은하수를



- 전체적인 구성은 #11723 집합과 차이가 없을 것.
- 문제가 생길만한 부분은 2가지가 있는데
  1. 이미 목록에 존재하는 기록이 있는지  
⇒ set 등의 자료구조를 활용하여 중복 확인
  2. 한칸씩 이동하는 부분에서 문제가 있을 수도.  
⇒ 20번째 앉은 사람이 이동하면 21번째로 가는가, 혹은 없어지는가?



# #10275 Gold Rush

- 브론즈 문제가 맞습니다. 다들 가능하시리라 생각합니다.

<http://raararaara.blog.me/221522009449>



# #1194 달이 차오른다, 가자.



- BFS긴 한데, state가 하나가 더 추가가 되어야 한다. = 열쇠 소지여부.

```
struct P {  
    int r, c, keylist;  
};  
queue<P> q;  
  
int vis[50][50][1 << 7];
```



# #1562 계단수



```
lint dp[current][last_num][visited];
```



# #1102 발전소



- TSP보다 쉬운 문제입니다. TSP를 잘 이해하고 다시 풀어보세요.



# #11191 XOR Maximization



- 선형대수학에서

1. Vector Space에서의 basis
2. Homogeneous linear equation

에 대한 이해가 필요합니다.

<https://raararaara.blog.me/221511605448>



# #16685 XOR 포커

- 전체적인 아이디어는 XOR Maximization과 같습니다.
- 앞의 문제를 풀고 왔다면 “짝수 개 선택” 이라는 부분만 문제가 될겁니다.

<https://raararaara.blog.me/221513539119>



# #13505 두 수 XOR

- 트라이(Trie) 에 대한 지식이 필요합니다.
- 이 문제에서는 0과 1만 등장하므로 이진트라이를 사용합니다.

<https://raararaara.blog.me/221510731570>

- 뭔가 다른 방식으로 풀어보려는 시도를 했었는데, 한번 맞았었는데 재채점 이후 오답처리가 되었습니다. 다른 방법 알아내시면 연락주세요.





# #12844 XOR



- 세그먼트 트리(Segment Tree)에 대한 지식이 필요합니다.  
⇒ 19-1 고급 8주차
- Lazy Propagation에 대한 지식이 필요합니다.  
⇒ 19-S 고급 1주차