



• 대표적인 탐색형 자료구조



• 대표적인 탐색형 자료구조

 $\Rightarrow$ Binary Search Tree  $O(\log n)$ 



- 대표적인 탐색형 자료구조
   ⇒Binary Search Tree O(log n)
- 길이 M인 문자열의 경우 :  $O(M \log N)$



- 대표적인 탐색형 자료구조
   ⇒Binary Search Tree O(log n)
- 길이 M인 문자열의 경우 : *O*(*M* log *N*)



• 메모리 소모up, but O(M)에 문자열 탐색이 가능한 자료구조



• 최근 기업 문제에서 등장한 Trie문제

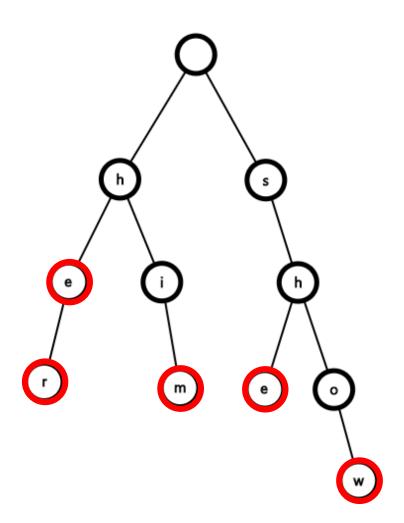
2020 kakao blind recruitment P4 (link) 2019 Google CodeJam R.1A P3 (link)

2018 Kickstart R.H P1 (link)

#### **Basic Concept**



- 트리 형태
- 각 node마다 한 문자, 다음 문자로 가기 위한 link 포함
- 부모->자식 간 연결을 통해 다음 문자로 이동
- 단어 뿐만 아니라 접두사 또한 저장이 가능
- Kind of DFA(Deterministic Finite Automata)



#### Abstract data type of trie



```
const int alphabet = 26;
       int N, M, cnt;
       char str[501];
10
       inline int ctoi(char c) { return c - 'a'; }
11
12
13
      □struct Trie {
           bool terminal;
14
           Trie* child[alphabet];
15
16
           Trie() : terminal(false) {
17
                memset(child, 0, sizeof child);
18
19
           ~Trie() {
20
                for (int i = 0; i < alphabet; i++)</pre>
21
                    delete child[i];
22
23
           void insert(const char* key) { ...
24
           Trie* find(const char* key) { ...
32
       };
38
       Trie* root;
39
```

- 20 : bool terminal
  - make distinction between a prefix of word and a whole word
- 21 : Trie\* child[26]
  - pointers for next node
- 23 : Trie()
  - generator function
  - member pointers initialized 0



```
void insert(const char* key) {
                                                                  24 : terminal = true
24
               if (*key == 0) terminal = true;
25

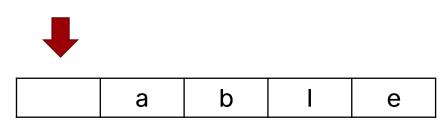
    make distinction between a

26
               else {
                                                                        prefix of word and a whole
                    int next = ctoi(*key);
27
                                                                        word
                    if (!child[next]) child[next] = new Trie();
28
                                                                  27 : next = ctoi(*key)
                   child[next]->insert(key + 1);
29
30
                                                                  28 : child[next] == NULL
31

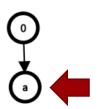
    No route to go
```

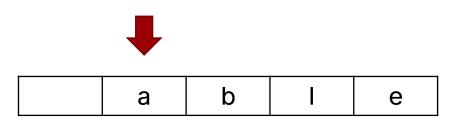




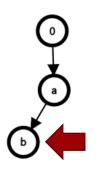


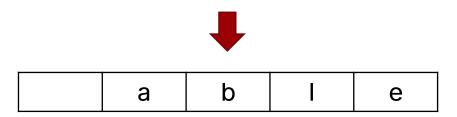




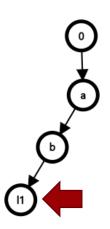


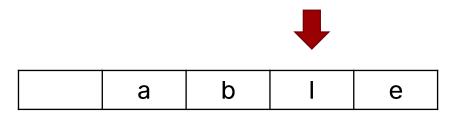




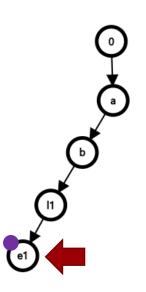


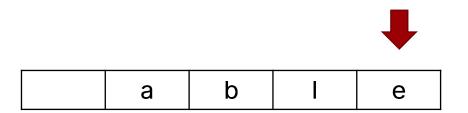




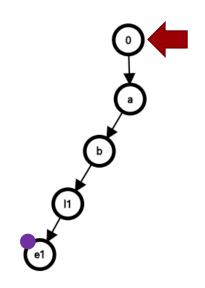


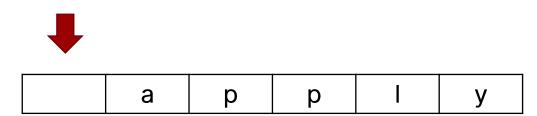




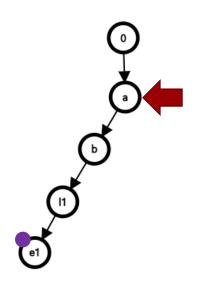


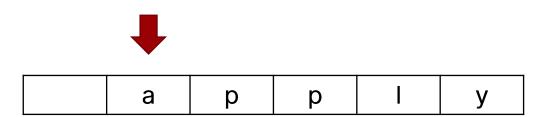




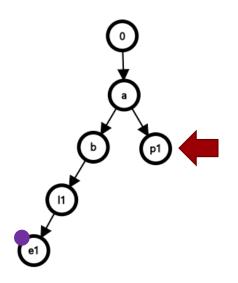


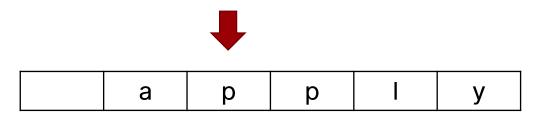




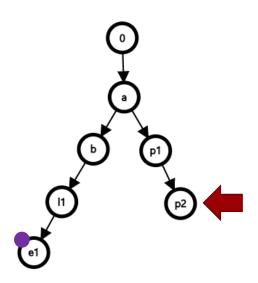


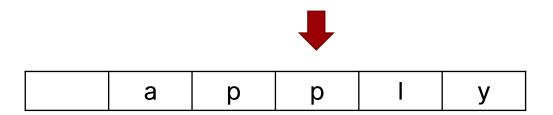




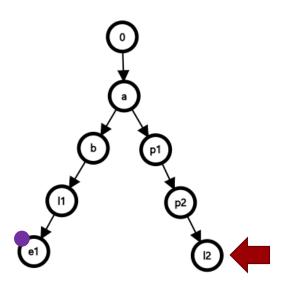


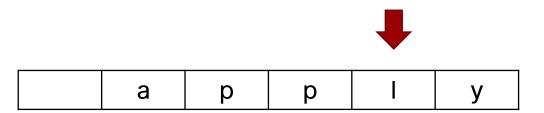




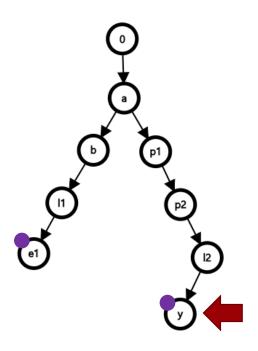


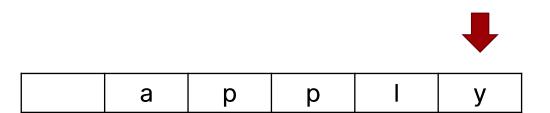




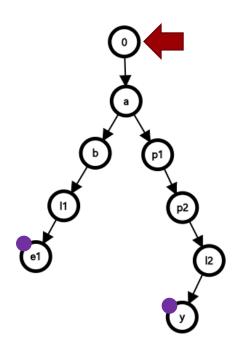


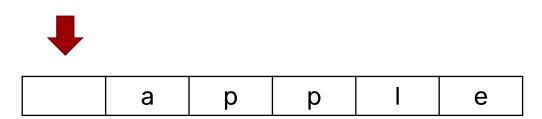




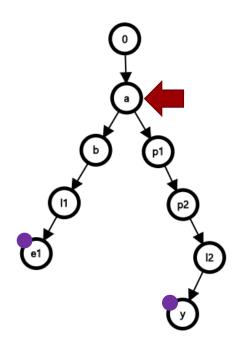


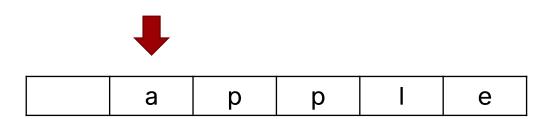




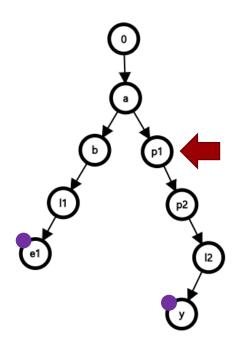


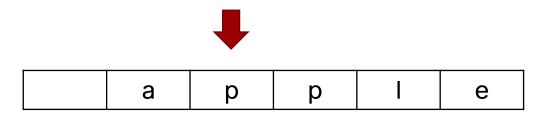




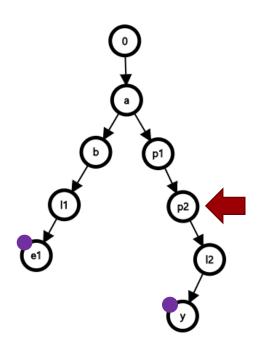


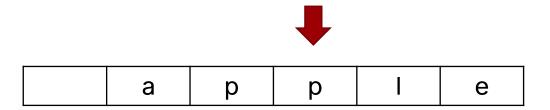




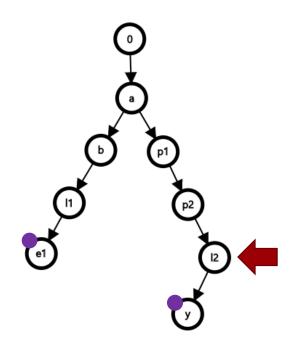


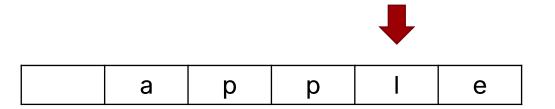




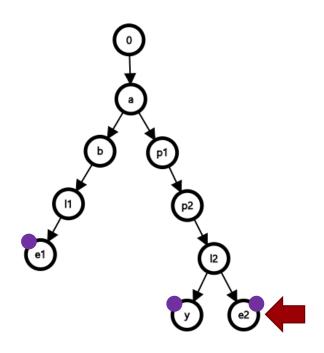


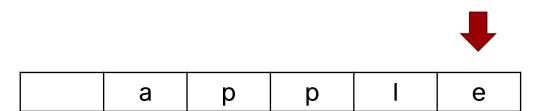




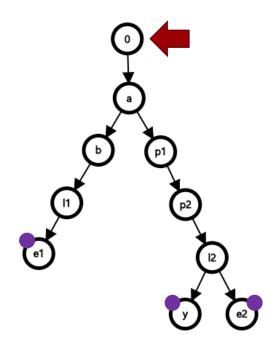


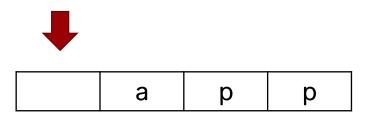




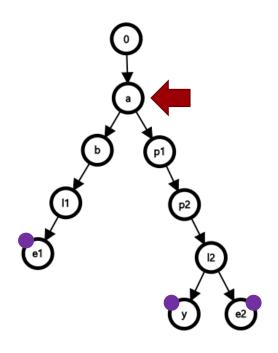


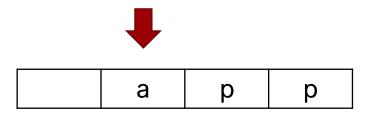




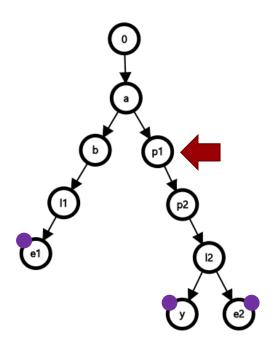


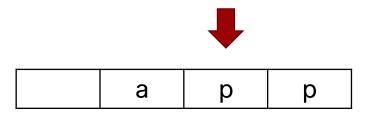




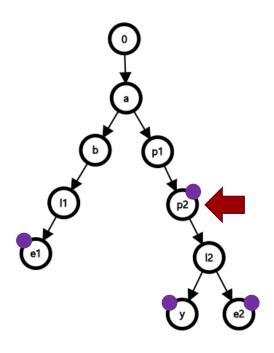


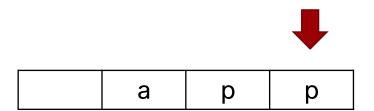








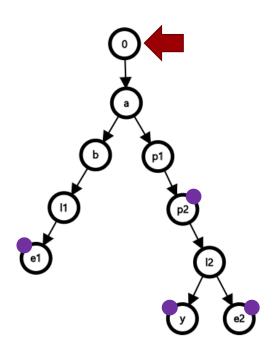


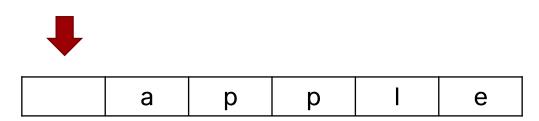




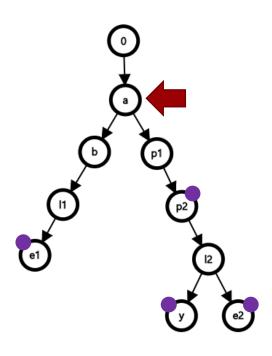
```
Trie* find(const char* key) {
32
                if (*key == 0) return this;
33
                                                                    33: End of string
34
                int next = ctoi(*key);
                                                                         • Line 46 if (isthere->terminal == false)
                if (!child[next]) return NULL;
35
                                                                    35: No ways to find
                return child[next]->find(key + 1);
36
                                                                         • Line 46 if (isthere == NULL)
37
        };
38
                                                                    36: can find ways to go
39
        Trie* root;
40
      □int solve() {
41
42
            int ret = M;
43
            for (int i = 0; i < M; i++) {
                scanf("%s", str);
44
                Trie* isthere = root->find(str);
45
                if (isthere == NULL | isthere->terminal == false) ret--;
46
47
48
49
            return ret;
50
```

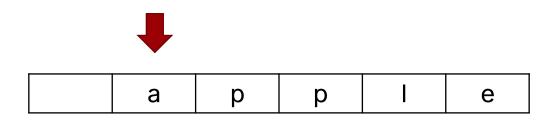




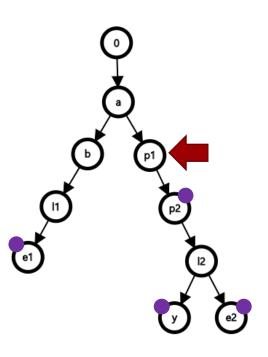


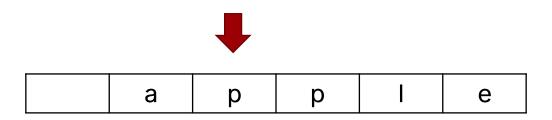




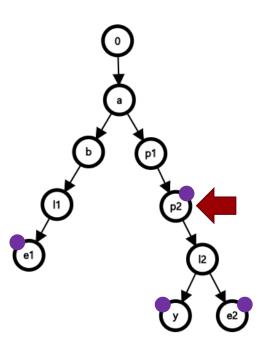


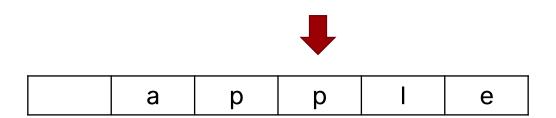




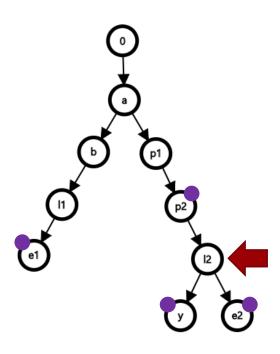


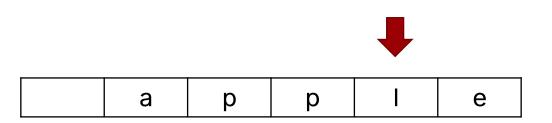




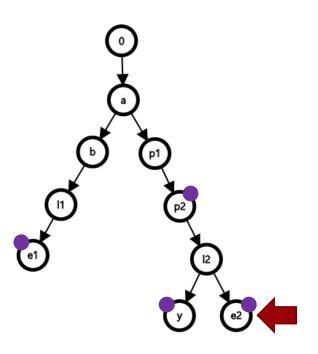


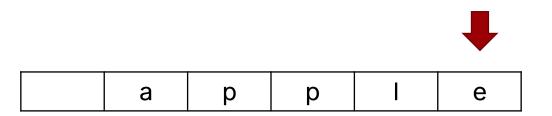




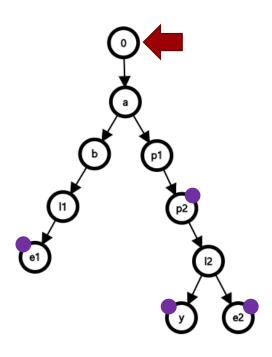


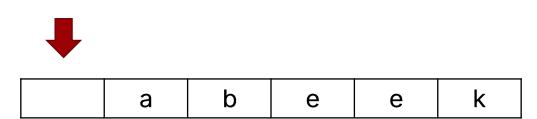




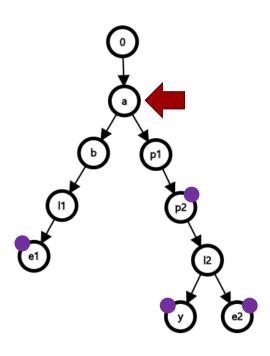


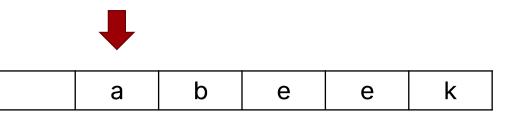




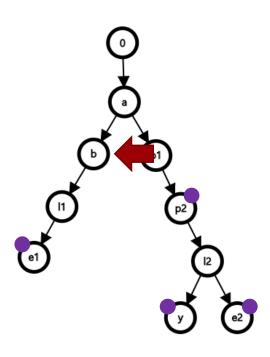




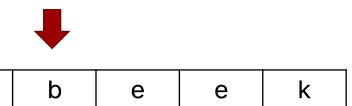




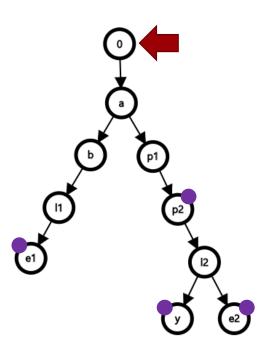


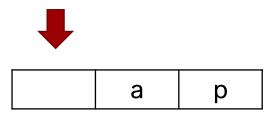


a

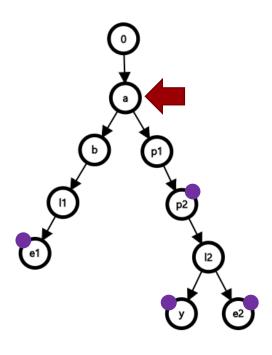


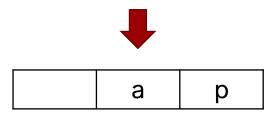




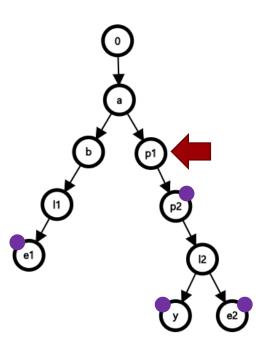


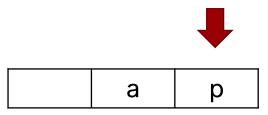












# Implementation by static array

	7

	Root	а	b		е	р	р		у	е
0=a	1									
1=b		2								
2=c										
3=d										
4=e				4				9		
•••										
11=1			3				7			
•••										
15=p		5				6				
•••										
24=y								8		
25										
termin					V		V		V	V



- 4 × 4 board에서 단어장에 존재하는 단어 찾기 게임
- 단어의 + w(1 < w < 300,000), 길이 l(0 < l < 8)
- 보드의 개수 b (1 < b < 30), 대문자로만 구성
- board 내 이동은 인접한 가로, 세로, 대각선으로만 가능 (8방향)
- 단어 길이당 배점
  - 1, 2:0점
  - 3, 4:1A
  - 5:2점
  - 6:3점
  - 7:5점
  - 8:11점
- 얻을 수 있는 최대 점수, 가장 긴 단어, 찾은 단어의 수를 구해보자.

#### Word list

- ICPC
- ACM
- CONTEST
- GCPC
- PROGRAM

Α	C	Μ	Α
Α	Р	C	Α
T	0	G	ı
Ν	Е	S	Т



• 모든 경우의 수는 몇 개일까?



- 모든 경우의 수는 몇 개일까?
  - 1. 보드의 수: 30개



- 모든 경우의 수는 몇 개일까?
  - 1. 보드의 수: 30개
  - 2. 시작 지점: 16개



- 모든 경우의 수는 몇 개일까?
  - 1. 보드의 수: 30개
  - 2. 시작 지점: 16개
  - 3. 한 점에서 나올 수 있는 단어의 개수 :  $< 7^7$  (= 823,543)



- 모든 경우의 수는 몇 개일까?
  - 1. 보드의 수: 30개
  - 2. 시작 지점: 16개
  - 3. 한 점에서 나올 수 있는 단어의 개수 :  $< 7^7 (= 823,543)$



- 모든 경우의 수는 몇 개일까?
  - 1. 보드의 수: 30개
  - 2. 시작 지점: 16개
  - 3. 한 점에서 나올 수 있는 단어의 개수 : < 7<sup>7</sup> (= 823,543)

• 단어 길이의 기댓값: 4.5, trie로 위의 모든 경우에 대해 탐색을 시도한다면?

$$1,778,852,880 (< 1.8 \times 10^9)$$



- 모든 경우의 수는 몇 개일까?
  - 1. 보드의 수: 30개
  - 2. 시작 지점: 16개
  - 3. 한 점에서 나올 수 있는 단어의 개수 : < 7<sup>7</sup> (= 823,543)

• 단어 길이의 기댓값: 4.5, trie로 위의 모든 경우에 대해 탐색을 시도한다면?

$$1,778,852,880 (< 1.8 \times 10^9)$$

• 시간제한 : 10초



- 문제 해결 과정
  - Trie로 해결 가능함을 알았을 경우
- 1. Trie 생성, 단어 리스트 추가



- 문제 해결 과정
  - Trie로 해결 가능함을 알았을 경우
- 1. Trie 생성, 단어 리스트 추가
- 2. 구해야 하는 정보 확인(점수, 가장 긴 단어, 찾은 단어의 수)



- 문제 해결 과정
  - Trie로 해결 가능함을 알았을 경우
- 1. Trie 생성, 단어 리스트 추가
- 2. 구해야 하는 정보 확인(점수, 가장 긴 단어, 찾은 단어의 수)
- 3. 모든 점에 대하여, 한점으로부터 시작하여 나올 수 있는 모든 케이스 추출



- 문제 해결 과정
  - Trie로 해결 가능함을 알았을 경우
- 1. Trie 생성, 단어 리스트 추가
- 2. 구해야 하는 정보 확인(점수, 가장 긴 단어, 찾은 단어의 수)
- 3. 모든 점에 대하여, 한점으로부터 시작하여 나올 수 있는 모든 케이스 추출(Backtracking)

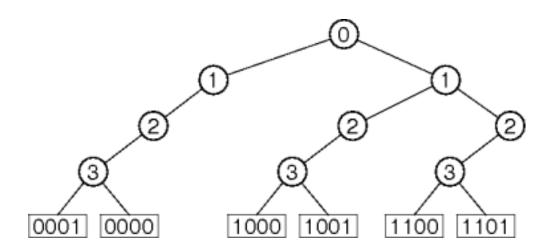


- 문제 해결 과정
  - Trie로 해결 가능함을 알았을 경우
- 1. Trie 생성, 단어 리스트 추가
- 2. 구해야 하는 정보 확인(점수, 가장 긴 단어, 찾은 단어의 수)
- 3. 모든 점에 대하여, 한점으로부터 시작하여 나올 수 있는 모든 케이스 추출(Backtracking)
- 4. 중복하여 찾은 경우 방지를 위한 설계 필요

## Binary trie



- Branch가 0 또는 1만 있는 trie
- 수의 탐색을 상수시간에 가능





- $N(2 \le N \le 100,000)$ 개의 수  $A_1, A_2, ..., A_N(0 \le A_i \le 10^9)$ 가 주어졌을 때
- XOR한 값이 가장 큰 두 수를 찾아라.



• 두 수의 xor연산

1	0	1	1	0	0	1	1	0	1
0	1	1	1	1	0	0	1	1	0



• 두 수의 xor연산

1	0	1	1	0	0	1	1	0	1
0	1	1	1	1	0	0	1	1	0
1	1	0	0	1	0	1	0	1	1



• 두 수의 xor연산

1	0	1	1	0	0	1	1	0	1
0	1	1	1	1	0	0	1	1	0
1	1	0	0	1	0	1	0	1	1

• 하위 비트들의 합 < 상위 비트 1개의 값



• 문제 해결 과정

1. 주어진 수들을 binary trie에 추가



# • 문제 해결 과정

- 1. 주어진 수들을 binary trie에 추가
- 2. 각각의 수들에 대하여, 상위 비트가 최대한 다르도록 경로 추적( each O(1))
  - 1) 현재 비트와 다른 비트로 가는 경로가 있는 경우 해당 크기만큼 +
  - 2) 경로가 없는 경우 값 추가 없이 탐색



# • 문제 해결 과정

- 1. 주어진 수들을 binary trie에 추가
- 2. 각각의 수들에 대하여, 상위 비트가 최대한 다르도록 경로 추적( each O(1))
  - 1) 현재 비트와 다른 비트로 가는 경로가 있는 경우 해당 크기만큼 +
  - 2) 경로가 없는 경우 값 추가 없이 탐색
- 3. 구한 각 값들 중 최대값 추출

#### **Problem set**



# #14425 문자열 집합

#4358 생태학

#5052 전화번호 목록

#9202 Boggle

#3172 현주와 윤주의 재미있는 단어 게임

#5446 용량 부족

#13505 두 수 XOR

#16902 mex

#16903 수열과 쿼리 20