완전 탐색1

Brute Force, BFS, DFS

가 가 ?

최백준 choi@startlink.io

완전 탐색

완전 탐색

Exhaustive Search

- 가능한 모든 경우의 수를 만들어보고 탐색하는 방법
- 가능한 모든 경우의 수를 알아야 한다.

그냥다해보기

그냥다해보기

Brute Force

Exhaustive Search

- 가능한 모든 경우의 수를 만들어보고 탐색하는 방법
- 가능한 모든 경우의 수를 알아야 한다.

일곱난쟁이

- 아홉 명의 난쟁이 중 일곱 명의 난쟁이를 찾는 문제 9C7 = 36 . 9C2가 9 2
- 일곱 난쟁이의 키의 합은 100이다.

일곱난쟁이

- 아홉 명 중에 일곱 명을 고르는 것은
- 아홉 명 중에 두 명을 고르는 것과 같다.

일곱난쟁이

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/a3c85e5c4d52c173986de20c44c0ef60
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/6ea3352a8ac989c05dffce246757e816

날짜 계산

https://www.acmicpc.net/problem/1476

• 준규가 사는 나라는 ESM이라는 연도를 사용한다.

• $1 \le E \le 15, 1 \le S \le 28, 1 \le M \le 19$

· 1년 = 111

15*28*19

· 2년=222

17 2 17 17 18 3 18 18 19 4 19 19 20 5 20 1

•

- 15년 = 15 15 15
- · 16년 = 11616
- ESM이 주어졌을 때, 이게 몇 년인지 구하는 문제

날짜계산

- 가능한 경우의 수
- 15 × 28 × 19
- 모든 경우를 for loop을 이용해서 해보면 된다

날짜계산

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/b6333b742b3042619dbb
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/9c1b1a4e7245cb8858879234fa96fe4a

```
X

X \mod 15 = E

X \mod 28 = S

X \mod 19 = M

X

X

X

X
```

https://www.acmicpc.net/problem/1107

- TV 채널을 리모컨을 이용해 바꾸는 문제
- 버튼: 0, 1, 2, 3, 4, 5, 6, 7, 8, 9, +, -
- 일부 숫자 버튼은 망가져있다
- 현재 보고 있는 채널: 100
- 수빈이가 이동하려고 하는 채널: N
- 이때, 리모컨 버튼을 누르는 횟수를 최소로 하는 문제

Notice 1) . why?) 132 + - - 54 54 132 + - - 기

Notice2) + - 1 .

Ex) 132 +-



https://www.acmicpc.net/problem/1107

- 숫자 버튼을 이용해 채널 C로 이동한 다음
- 거기서 +나 –버튼을 몇 번 눌러야하는지 계산을 해본다
- 가능한 M의 개수: 500,000개
- +나 -를 누르는 횟수 계산은 뺄셈으로 한 번에 구할 수 있다

```
1) 가 .
```

2)

1) .

2) 가

1) .

- 1. 이동할 채널 C를 정한다
- 2. C에 포함되어있는 숫자 중에 망가진 버튼이 있는지 확인한다
- 3. 망가진 버튼이 없다면 |C-N| 을 계산해 +나 버튼을 총 몇 번 눌러야 하는지를 계산한다

- 1. 이동할 채널 C를 정한다
- 2. C에 포함되어있는 숫자 중에 망가진 버튼이 있는지 확인한다
- 3. 망가진 버튼이 없다면 |C-N| 을 계산해 +나 버튼을 총 몇 번 눌러야 하는지를 계산한다

```
for (int i=0; i<=500000; i++) {
  int c = i;
}</pre>
```

- 1. 이동할 채널 C를 정한다
- 2. C에 포함되어있는 숫자 중에 망가진 버튼이 있는지 확인한다
- 3. 망가진 버튼이 없다면 | C-N | 을 계산해 +나 버튼을 총 몇 번 눌러야 하는지를 계산한다 bool broken[10]; // 버튼이 망가져 있으면 true, 아니면 false bool possible(int c) {
 while (c > 0) {
 if (broken[c % 10]) return false; // C 0~50 C=0 true c /= 10;
 }
 cr) 1 2

- C에 포함되어있는 숫자 중에 망가진 버튼이 있는지 확인한다
- possible(0) 은 항상 true를 리턴한다.

```
bool broken[10]; // 버튼이 망가져 있으면 true, 아니면 false bool possible(int c) {
	while (c > 0) {
		if (broken[c % 10]) return false;
		c /= 10;
	}
	return true;
}
```

```
• 0인 경우를 처리하는 코드

if (c == 0) {
    if (broken[0]) {
       return false;
    } else {
       return true;
    }
}
```

https://www.acmicpc.net/problem/1107

• possible을 불가능하면 0, 가능하면 버튼을 눌러야 하는 횟수를 리턴하게 변경 int possible(int c) { if (c == 0) { return broken[0] ? 0 : 1; int len = 0; while (c > 0) { if (broken[c % 10]) return 0; len += 1; c /= 10;return len;

- 가장 처음에 보고 있는 채널은 100이기 때문에
- 초기값을 100에서 숫자 버튼을 누르지 않고 이동하는 횟수로 지정

- 가장 처음에 보고 있는 채널은 100이기 때문에
- 초기값을 100에서 숫자 버튼을 누르지 않고 이동하는 횟수로 지정

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/2c32984ad5c42b333c38
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/44c3912b3edf2aae5101b11dce2e4c3f

```
for (int i = 0; i <= 1000000; i++) { //
  int c = i;
  int len = possible(c); //
  if (len > 0) {
    int press = c - n; // + -
    if (press < 0) {
       press = -press; // +
    }
  if (ans > len + press) {
       ans = len + press;
    }
}
```

N중 for문

N중for문

for

- N개 중에 일부를 선택해야 하는 경우에 많이 사용한다
- 재귀 호출이나 비트마스크를 사용하면 더 간결하고 보기 쉬운 코드를 작성할 수 있기 때문에, 사용할 일이 거의 없다.

- 정수 n을 1, 2, 3의 조합으로 나타내는 방법의 수를 구하는 문제
- n = 4
- 1+1+1+1
- 1+1+2
- 1+2+1
- 2+1+1
- 2+2
- 1+3
- 3+1

- N이 10보다 작거나 같기 때문에
- 최대 10개 이하로 표현 가능
- 1+1+1+1+1+1+1+1+1
- 10중 for문!

```
for (int l1=1; l1<=3; l1++) {
    if (l1 == n) ans += 1;
    for (int l2=1; l2<=3; l2++) {
        if (l1+l2 == n) ans += 1;
        ... 생략
        for (int l0=1; l0<=3; l0++) {
            if (l1+l2+l3+l4+l5+l6+l7+l8+l9+l0 == n) {
                ans += 1;
```

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/281372b0f3900d333101
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/77c4ceb5a6da881e0bd4

순열 사용하기

N 가 O(N*N!)

O(N!) O(N)

팩토리얼

Factorial

- 3! = 6
- 4! = 24
- 5! = 120
- 6! = 720
- 7! = 5,040
- 8! = 40,320
- 9! = 362,880
- 10! = 3,628,800 *10 3
- 11! = 39,916,800 * 11 3
- 12! = 479,001,600
- 13! = 6,227,020,800

10!

- 수 N개가 주어졌을 때 $(3 \le N \le 8)$ 8 $_{,8! = 40320}$ 가가 .
- |A[0] A[1]| + |A[1] A[2]| + ... + |A[N-2] A[N-1]|
- 를 최대로 하는 문제

https://www.acmicpc.net/problem/10819

- N! = 8! = 40320
- 모든 경우를 다해봐도 된다.

• 수를 next_permutation을 이용해 모든 경우를 다 해본다

```
do {
    int temp = calculate(a);
    ans = max(ans,temp);
} while(next_permutation(a.begin(), a.end()));
```

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/fb602ec4b6778757d717
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/1b03fb9b88d7de8cd959

외판원순회 2

https://www.acmicpc.net/problem/10971

N<=10 가 N * N! why) N! N

N! .

- 영어로 Travelling Salesman Problem (TSP)
- 1번부터 N번까지 번호가 매겨져있는 도시가 있다
- 한 도시에서 시작해 N개의 모든 도시를 거쳐 다시 원래 도시로 돌아오려고 한다 (한 번 갔던 도시로는 다시 갈 수 없다) //

4123

//

- 이 때, 가장 적은 비용을 구하는 문제 1234 2341 3412
- W[i][j] = i -> j 비용

가 .-> 1

O(N * N!) O((N - 1)* N!)

외판원순회 2

- $2 \le N \le 10$
- N! = 10! = 3628800
- 모든 경우를 다해봐도 시간 안에 나온다

외판원순회 2

- $2 \le N \le 10$
- N! = 10! = 3628800
- 모든 경우를 다해봐도 시간 안에 나온다
- 모든 경우 = N!
 - 비용계산 = N
- 시간복잡도: O(N*N!)

2가

(1) if (d[0] != 1) break;

외판원순회 2

```
(2) +1 가
    bool ok = true;
    int sum = 0;
    for (int i=0; i<n-1; i++) {
        if (w[d[i]][d[i+1]] == 0) ok = false;
        else sum += w[d[i]][d[i+1]];
    if (ok && w[d[n-1]][d[0]] != 0) {
        sum += w[d[n-1]][d[0]];
        if (ans > sum) ans = sum;
} while (next_permutation(d.begin(), d.end());
```

외판원순회 2

- O(N*N!)
- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/a62f0b1263752c8d1a75
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/a5450f44bc19da72f9ac

- O(N!)
- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/3eeee9003b22cffb2a76
- C++ 2: https://gist.github.com/Baekjoon/45c47a211c3be61e054a
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/88bfb6c2e54bb399beb2



• 배열에 1, 1, 2, 2, 2를 넣고 next_permutation을 수행하면 어떻게 될까?



- 11222
- 12122
- 12212
- 12221
- 21122
- 21212
- 21221
- 22112
- 22121
- 22211



• 0을 K-6개, 1을 6개를 넣은 다음에 next_permutation 를 수행하면 조합 모든 조합을 구할 수 있다



- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/b8578f48f40ed91d3d083527df181ee8
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/1e7feb8eed8358a3da3eeee7c3d14dc6



큐사용하기

```
DFS/BFS
BFS
Why?>
   가
      가 1
BFS
                3가 >
(1)(2)(3)
              , 가 가 1
             . (50 ~ 200
         가
BFS
while( 가
  2)
        pop
  3)
         push
```

https://www.acmicpc.net/problem/1697

- 수빈이의 위치: N
- 동생의 위치: K
- 동생을 찾는 가장 빠른 시간을 구하는 문제

• 수빈이가 할 수 있는 행동 (위치: X)

- 1. 걷기: X+1 또는 X-1로 이동 (1초)
- 2. 순간이동: 2*X로 이동 (1초)

https://www.acmicpc.net/problem/1697

• 수빈이의 위치: 5

• 동생의 위치: 17

• 5-10-9-18-17 로 4초만에 동생을 찾을 수 있다.

- 큐에 수빈이의 위치를 넣어가면서 이동시킨다
- 한 번 방문한 곳은 다시 방문하지 않는 것이 좋기 때문에, 따로 배열에 체크하면서 방문

https://www.acmicpc.net/problem/1697

• 가장처음

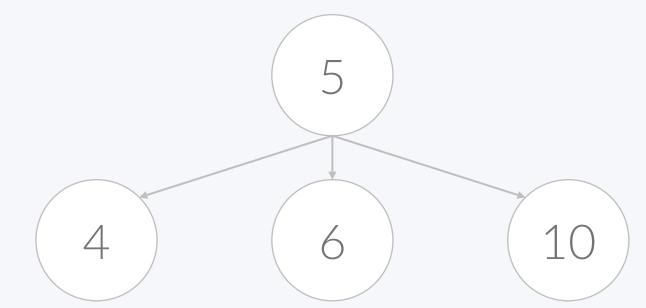
• Queue: 5

5

https://www.acmicpc.net/problem/1697

• 5에서 이동

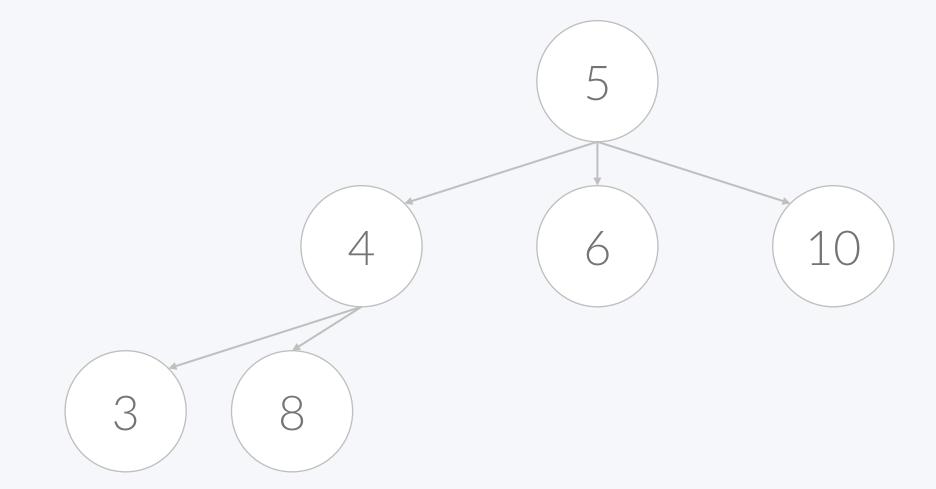
• Queue: 5 4 6 10

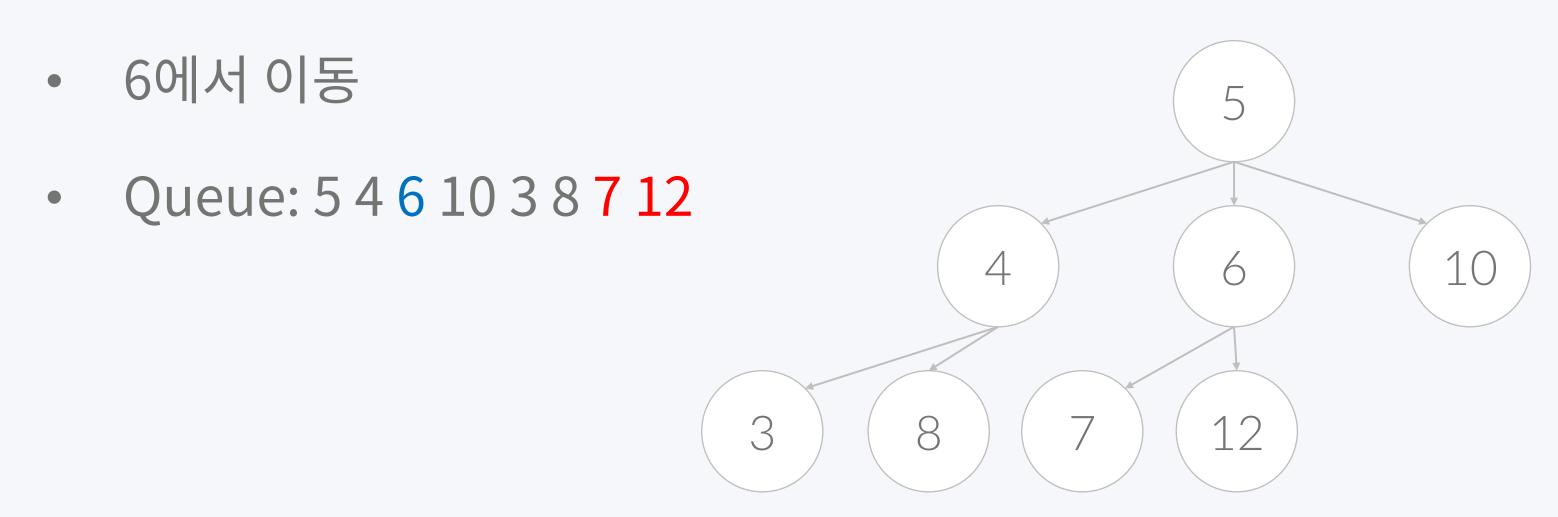


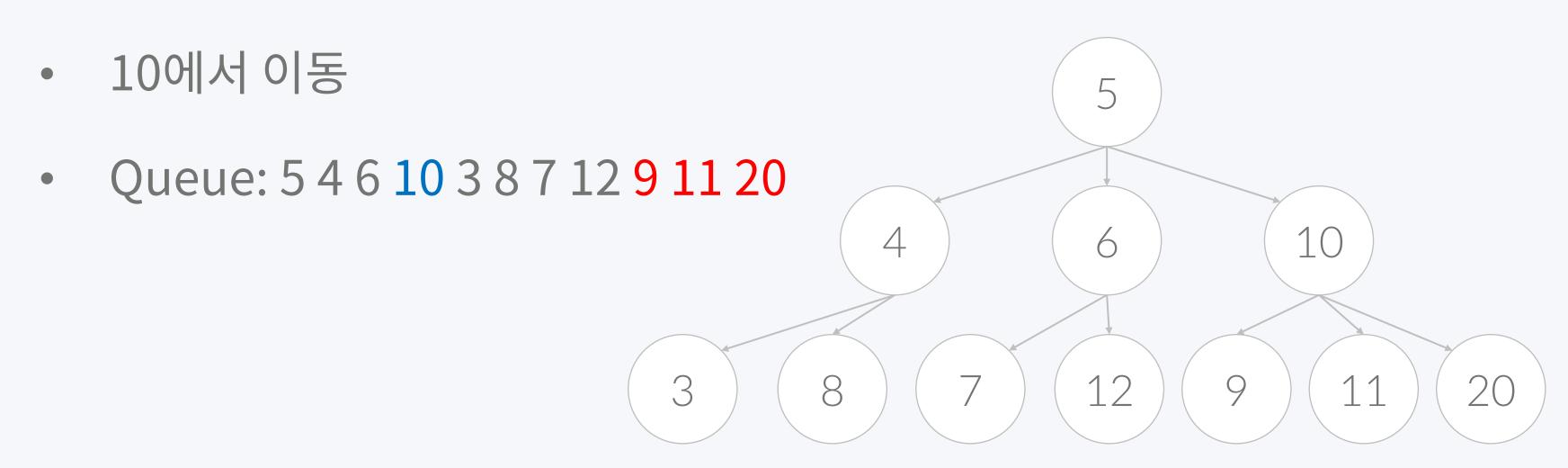
https://www.acmicpc.net/problem/1697

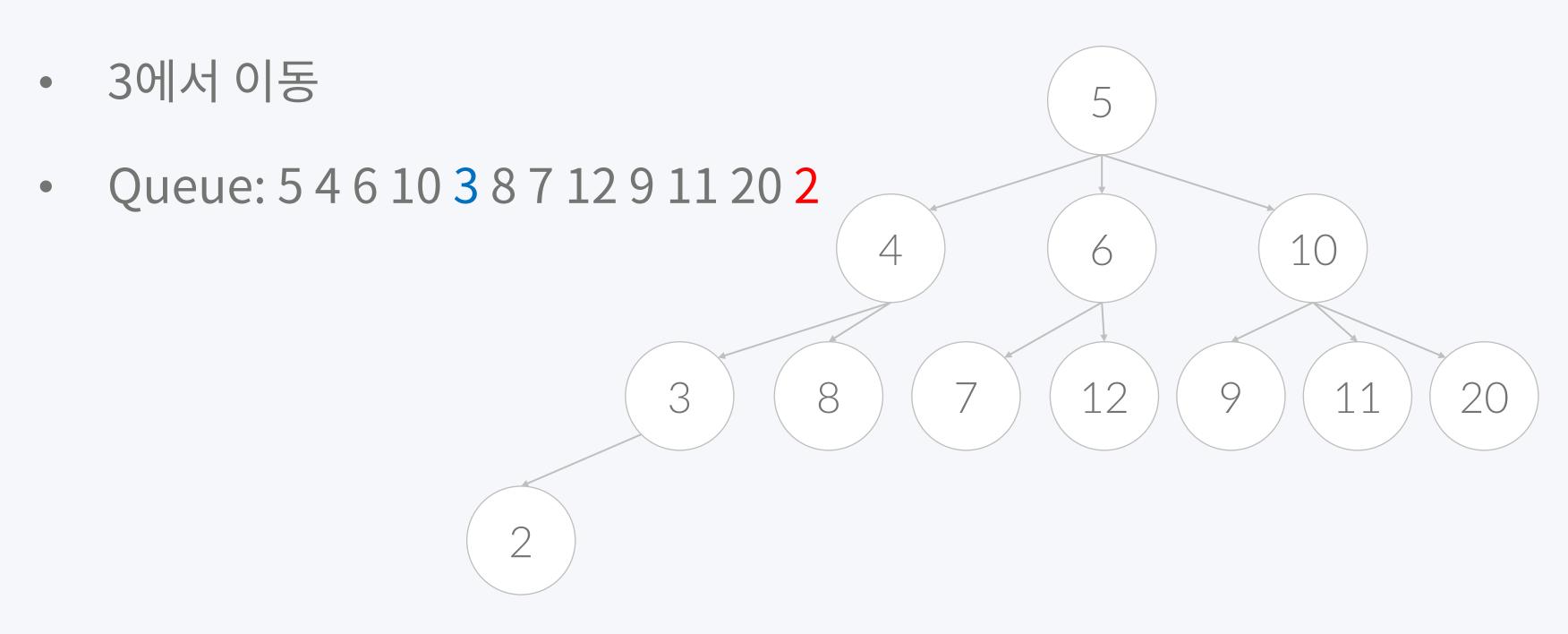
• 4에서 이동

• Queue: 5461038



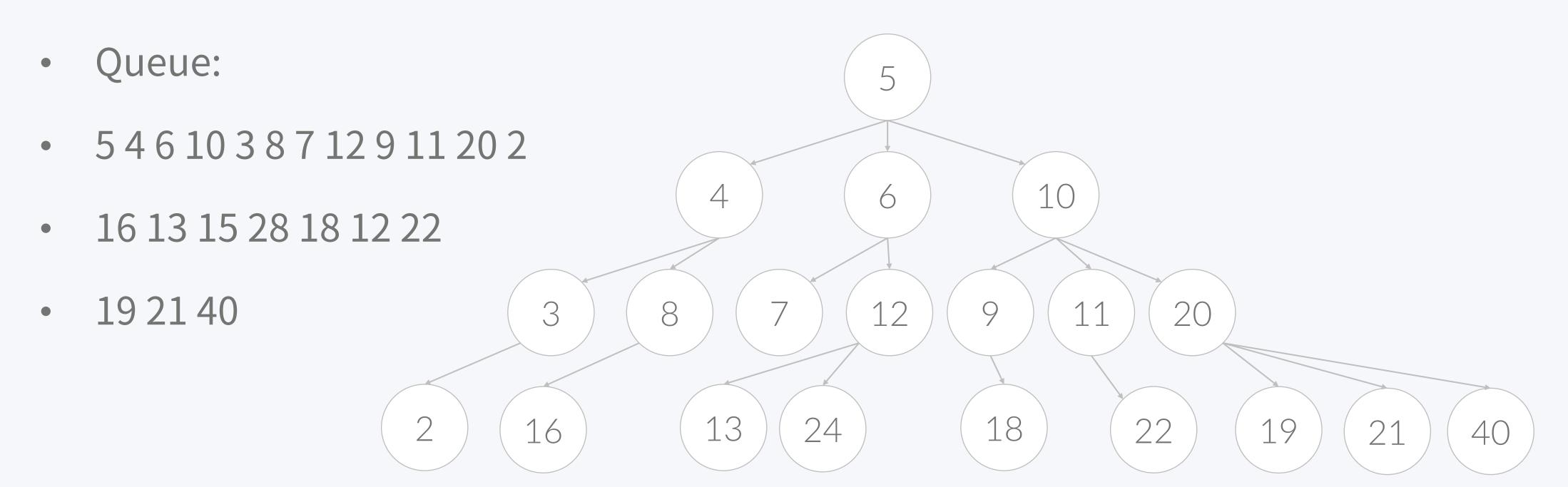


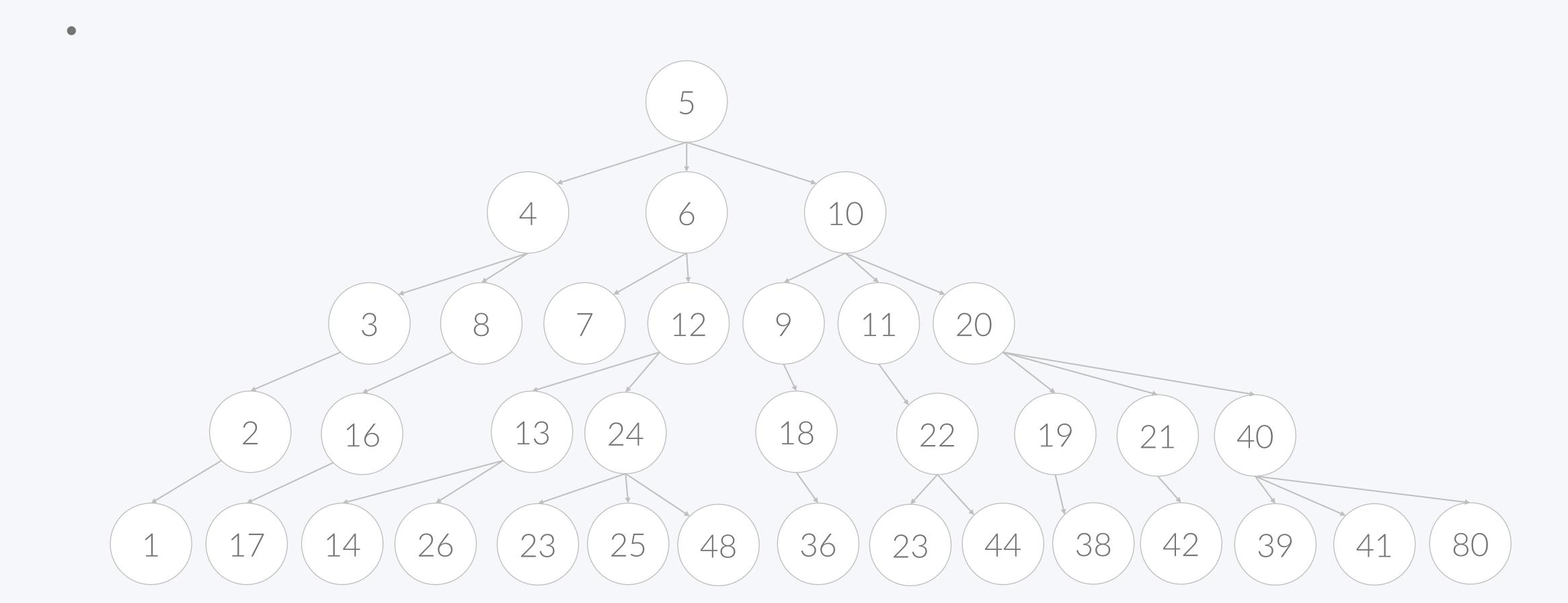




https://www.acmicpc.net/problem/1697

• 이런식으로…





- check[i] = i를 방문했는지
- dist[i] = i를 몇 번만에 방문했는지

```
https://www.acmicpc.net/problem/1697
                                          if (now+1 < MAX) {
                                              if (check[now+1] == false) {
check[n] = true;
                                                  q.push(now+1);
dist[n] = 0;
                                                  check[now+1] = true;
queue<int> q;
                                                  dist[now+1] = dist[now] + 1;
q.push(n);
while (!q.empty()) {
    int now = q.front();
                                          if (now*2 < MAX) {
    q.pop();
                                              if (check[now*2] == false) {
    if (now-1 >= 0) {
                                                  q.push(now*2);
        if (check[now-1] == false) {
                                                  check[now*2] = true;
            q.push(now-1);
            check[now-1] = true;
                                                  dist[now*2] = dist[now] + 1;
            dist[now-1] = dist[now] + 1;
```

- C: https://gist.github.com/Baekjoon/2505b37c55949c9487904f49b5346111
- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/5b8924d3aec661746358
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/e1abcf6deb6796c1282a

60

숨바꼭질 4

https://www.acmicpc.net/problem/13913

• 숨바꼭질 문제 + 이동하는 방법을 출력하는 문제

1 .

```
    now -> next를 갔다고 한다면
    if (check[next] == false) {
        q.push(next);
        check[next] = true;
        dist[next] = dist[now] + 1;
}
```

가

```
    now -> next를 갔다고 한다면
    if (check[next] == false) {
        q.push(next);
        check[next] = true;
        from[next] = now;
        dist[next] = dist[now] + 1;
}
```

- from[i] = 어디에서 왔는지
- 의□: from[i] -> i
- N에서 K를 가는 문제 이기 때문에
- K부터 from을 통해서 N까지 가야한다.
- 즉, 역순으로 저장되기 때문에, 다시 역순으로 구하는 것이 필요하다.

64

숨바꼭질 4

```
void print(int n, int m) {
    if (n != m) {
        print(n, from[m]);
    }
    cout << m << ' ';
}
print(n,m):n-> m
n->....-> from[m]-> m
```

```
stack<int> ans;
for (int i=m; i!=n; i=from[i]) {
    ans.push(i);
ans.push(n);
while (!ans.empty()) {
    cout << ans.top() << ' ';
    ans.pop();
cout << '\n';
```

- C: https://gist.github.com/Baekjoon/3d918ef75f8598f4e73abf0fb5e972ef
- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/914c1f46da5d4e662758ff6c452dc1e8
- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/d823eaf585990e75ef5760dd80f232a6
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/7dc73e85fe343fc9dbea8b32c1347d7a
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/fc8c2fa94562827e8289d59a3fa4b96a

DSLR // 가BFS 가

https://www.acmicpc.net/problem/9019

- 네 자리 숫자 A와 B가 주어졌을 때
- A -> B로 바꾸는 최소 연산 횟수

- S: N -> N-1
- L: 한 자리씩 왼쪽으로 0~9999 10,000 BFS
- R: 한 자리씩 오른쪽으로

- 앞의 두 문제와 동일하게 풀지만
- 이 문제는 최소값을 구해야 하는건 맞지만
- 어떠한 과정을 거쳐야 하는지를 구해야 한다
- 배열 두 개를 더 이용해서 어떤 과정을 거쳤는지를 저장해야 한다
- from[i] = i를 어떤 수에서 만들었는지
- how[i] = i를 어떻게 만들었는지

```
int next = (now*2) % 10000;
if (check[next] == false) {
    q.push(next);
    check[next] = true;
    dist[next] = dist[now]+1;
    from[next] = now;
    how[next] = 'D';
}
```

```
next = now-1;
if (next == -1) next = 99999;
if (check[next] == false) {
   q.push(next);
    check[next] = true;
    dist[next] = dist[now]+1;
    from[next] = now;
    how[next] = 'S';
```

```
next = (now%1000)*10 + now/1000;
if (check[next] == false) {
    q.push(next);
    check[next] = true;
    dist[next] = dist[now]+1;
    from[next] = now;
    how[next] = 'L';
}
```

```
next = (now/10) + (now%10)*1000;
if (check[next] == false) {
    q.push(next);
    check[next] = true;
    dist[next] = dist[now]+1;
    from[next] = now;
    how[next] = 'R';
}
```

DSLR

```
string ans = "";
while (B != A) {
    ans += how[B];
    B = from[B];
}
reverse(ans.begin(), ans.end());
cout << ans << '\n';</pre>
```

DSLR

```
void print(int A, int B) {
   if (A == B) return;
   print(A, from[B]);
   cout << how[B];
}</pre>
```

DSLR

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/05b6e7a9c0bf6d4742ab
- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/82ed59e4713f5286001ddcbba644849b
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/8c41844868ecb0c58a44

- 8퍼즐을 푸는 문제
- 배열로 상태를 저장할 수가 없다

```
BFS ?
가 가 .
가 = 1 .
BFS : 9! = 30 (362880)
BFS : 500 ~ 1000
```

https://www.acmicpc.net/problem/1525

• 상태를 저장하는 방법

- 같은 수가 없기 때문에, 순열로 생각해서 몇 번째 순열인지를 저장하는 방법
 - 1727번 문제 응용
- map을 이용해서 저장하기
 - map<vector<int>,int>
 - map<string,int>
 - map<int,int>

https://www.acmicpc.net/problem/1525

• 0을 9로 바꾸면, 항상 9자리 숫자가 나오기 때문에, 이를 이용해서 문제를 풀 수 있다

```
queue<int> q; q.push(start);
map<int, int> d; d[start] = 0;
while (!q.empty()) {
    int now_num = q.front();
    string now = to_string(now_num);
    q.pop();
    int z = now.find('9');
    int x = z/3;
    int y = z\%3;
    // 다음 페이지
```

```
for (int k=0; k<4; k++) {
    int nx = x+dx[k];
    int ny = y+dy[k];
    if (nx >= 0 \&\& nx < n \&\& ny >= 0 \&\& ny < n) {
        string next = now;
        swap(next[x*3+y], next[nx*3+ny]);
        int num = stoi(next);
        if (d.count(num) == 0) {
            d[num] = d[now_num] + 1;
            q.push(num);
```

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/6fa3fdc760b4ffc95d75
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/1b496dcf92f128468aca

https://www.acmicpc.net/problem/14226

- 화면에 이모티콘은 1개다
- 할 수 있는 연산
 - 이모티콘을 모두 복사해서 클립보드에 저장
 - 클립보드에 있는 모든 이모티콘을 화면에 붙여넣기
 - 화면에 있는 이모티콘 중 하나를 삭제
- S개의 이모티콘을 치는데 걸리는 시간의 최소값을 구하는 문제

가

// <=>

- 화면에 이모티콘의 개수 s와 클립보드에 있는 이모티콘의 개수 c가 중요하다
- 복사: (s, c) -> (s, s)
- 붙여넣기: (s, c) -> (s+c, c)
- 삭제: (s, c) -> (s-1, c)
- $2 \le S \le 1,000$ 이기 때문에 BFS 탐색으로 가능하다.

OI모티콘

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/195fcf8798fe3b5b9ae8e46765734265
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/5fb20656b011a9842b8e68a44328a398

- 세 물통 A, B, C가 있을 때
- C만 가득차있다
- 어떤 물통에 들어있는 물을 다른 물통으로 쏟아 부을 수 있는데, 이 때에는 앞의 물통이 빌때까지 붓거나, 뒤의 물통이 가득 찰때까지 붓게 된다
- 이 과정에서 손실되는 물은 없다
- 이 때, A가 비어있을 때, C에 들어있을 수 있는 양을 모두 구하는 문제

- 3차원 배열을 만들 필요는 없다
- 중간에 물이 손실되지 않기 때문에
- 첫 번째 물통, 두 번째 물통에 들어있는 물의 양만 알면 세 번째 물통에 들어있는 물이 양을 알 수 있다

```
queue<pair<int,int>> q;
q.push(make_pair(0, 0)); check[0][0] = true; ans[c] = true;
while (!q.empty()) {
    int x = q.front().first, y = q.front().second;
    int z = sum - x - y;
   q.pop();
   // x -> y
   // x -> z
   // y -> x
   // y -> z
    // z -> x
    // z -> y
```

```
// x -> y
ny += nx; nx = 0;
if (ny >= b) {
   nx = ny-b;
    ny = b;
if (!check[nx][ny]) {
    check[nx][ny] = true;
    q.push(make_pair(nx,ny));
    if (nx == 0) {
        ans[nz] = true;
```

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/f1f802661214359bd2ff
- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/68ea2da7363fc088972a
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/5c7aba583dd3bc298b5d

더풀어볼문제

더 풀어볼 문제

• 스타트링크: https://www.acmicpc.net/problem/5014

재귀호출사용하기

재귀함수 사용하기

Recursion

• 재귀함수를 잘 설계해야 한다

```
(1)
(2) 7
(3)
dfs(){
(1)
(2)
(3)
```

- 정수 n을 1, 2, 3의 조합으로 나타내는 방법의 수를 구하는 문제
- n = 4
- 1+1+1+1
- 1+1+2
- 1+2+1
- 2+1+1
- 2+2
- 1+3
- 3+1

94

1, 2, 3 더하기

https://www.acmicpc.net/problem/9095

- go(count, sum, goal)
- 숫자 count개로 합 sum을 만드는 경우의 수

```
(1) sum == goal
```

(2) 가 sum > goal

```
    (3)
    1 : go(count+1, sum+1, goal)
    2 : go(count+1, sum+2, goal)
    3 : go(count+2, sum+3, goal)
```

- go(count, sum, goal)
- 숫자 count개로 합 sum을 만드는 경우의 수
- 불가능한 경우
 - count > 10
 - sum > goal
- 가능한 경우
 - sum == goal

- go(count, sum, goal)
- 숫자 count개로 합 sum을 만드는 경우의 수
- 다음 경우
 - 1을 사용하는 경우
 - go(count+1, sum+1, goal)
 - 2를 사용하는 경우
 - go(count+1, sum+2, goal)
 - 3을 사용하는 경우
 - go(count+1, sum+3, goal)

```
int go(int count, int sum, int goal) {
   if (count > 10) return 0; //
   if (sum > goal) return 0;
    if (sum == goal) return 1;
    int now = 0;
    for (int i=1; i<=3; i++) {
        now += go(count+1, sum+i, goal);
    return now;
```

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/3235f76fe44c1ad17648
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/bdeba307e9e6d1e80fc7

- 암호는 서로 다른 L개의 알파벳 소문자들로 구성되며 최소 한 개의 모음과 최소 두 개의 자음으로 구성되어 있다
- 암호를 이루는 알파벳이 암호에서 증가하는 순서로 배열되었어야 한다
- 암호로 사용할 수 있는 문자의 종류는 C가지
- 가능성 있는 암호를 모두 구하는 문제

100

- L = 4, C = 6
- 사용 가능한 알파벳: atcisw
- 가능한 암호
- acis
- acit
- aciw
- acst
- acsw
- actw
- aist

- aisw
- aitw
- astw
- cist
- cisw
- citw
- istw

101

암호 만들기

- go(n, alpha, password, i)
 - n: 만들어야 하는 암호의 길이
 - alpha: 사용할 수 있는 알파벳
 - password: 현재까지 만든 암호
 - i: 사용할지 말지 결정해야 하는 알파벳의 인덱스

https://www.acmicpc.net/problem/1759

- go(n, alpha, password, i)
 - n: 만들어야 하는 암호의 길이
 - alpha: 사용할 수 있는 알파벳
 - password: 현재까지 만든 암호
 - i: 사용할지 말지 결정해야 하는 알파벳의 인덱스
- 언제 답인지 아닌지 확인해야 하나?

- (1)n == password.length()
- 다음
 - i번째 알파벳을 사용하는 경우
 - i번째 알파벳을 사용하지 않는 경우

(2) 가

i >= alpha.size()

103

- 다음
 - i번째 알파벳을 사용하는 경우
 - go(n, alpha, password+alpha[i], i+1)
 - i번째 알파벳을 사용하지 않는 경우
 - go(n, alpha, password, i+1)

```
void go(int n, vector<char> &alpha, string password, int i) {
    if (password.length() == n) {
        if (check(password)) {
            cout << password << '\n';</pre>
        return;
    if (i >= alpha.size()) return;
    go(n, alpha, password+alpha[i], i+1);
    go(n, alpha, password, i+1);
```

105

암호 만들기

```
bool check(string &password) { //
    int ja = 0;
   int mo = 0;
    for (char x : password) {
       if (x == 'a' || x == 'e' || x == 'i' || x == 'o' || x ==
'u') {
            mo += 1;
        } else {
            ja += 1;
    return ja >= 2 && mo >= 1;
```

106

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/dff42ddf0ae028f6b7f1
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/e92cfec2c020cd62b8ef

N-Queen Code.Plus



https://www.acmicpc.net/problem/9663

• N*N크기의 체스판 위에 Queen을 N개 놓는 방법의 수를 구하는 문제

N-Queen

N-Queen

108

https://www.acmicpc.net/problem/9663

• calc(row): row 행에 퀸을 어디에 놓을지 결정해야 함

N-Queen

https://www.acmicpc.net/problem/9663

• calc(row): row 행에 퀸을 어디에 놓을지 결정해야 함 void calc(int row) { **if** (row == n) { ans += 1; for (int col=0; col<n; col++) {</pre> a[row][col] = true; row, col . if (check(row, col)) { calc(row+1); a[row][col] = false;

 $O(N^N)$.

N-Queen

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/1945a35cb532d5d294768d89822fbbfe
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/3f8faef559a0a37cc2fd42f28b2bb184

https://www.acmicpc.net/problem/9663

• check_col[i] = i번 열에 퀸이 놓여져 있으면 true

	0	1	2	3	4	5
0		1	2	3	4	5
1		1	2	3	4	5
2		1	2	3	4	5
3		1	2	3	4	5
4		1	2	3	4	5
5		1	2	3	4	5

https://www.acmicpc.net/problem/9663

• check_dig[i] = / 대각선에 퀸이 있으면

	0	1	2	3	4	5
0		1	2	3	4	5
1	1	2	3	4	5	6
2	2	3	4	5	6	7
3	3	4	5	6	7	8
4	4	5	6	7	8	9
5	5	6	7	8	9	10

https://www.acmicpc.net/problem/9663

• check_dig2[i] = \ 대각선에 퀸이 있으면

	0	1	2	3	4	5
0	5	4	3	2	1	0
1	6	5	4	3	2	1
2	7	6	5	4	3	2
3	8	7	6	5	4	3
4	9	8	7	6	5	4
5	10	9	8	7	6	5

- Check 부분을 배열을 이용하면 O(1)만에 해결 할 수 있다.
- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/7ce9963ec6d292ad9cfd2aeb3face717
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/4d69907aad8adc3bf166c5ec8d8ad3b6

https://www.acmicpc.net/problem/2580

• 스도쿠를 푸는 문제

	3	5	4	6	9	2	7	8
7	8	2	1		5	60		9
	6		2	7	8	1	3	5
3	2	1		4	6	8	9	7
8		4	9	1	3	5		6
5	9	6	8	2		4	1	3
9	1	7	6	5	2		8	
6		3	7		1	9	5	2
2	5	8	3	9	4	7	6	

1	3	5	4	6	9	2	7	8
7	∞	2	1	3	5	ω	4	9
4	60	9	2	7	8	1	Э	5
3	2	1	5	4	6	8	9	7
8	7	4	9	1	3	5	2	6
5	9	6	8	2	7	4	1	3
9	1	7	6	5	2	3	8	4
6	4	3	7	8	1	9	5	2
2	5	8	3	9	4	7	6	1

- go(z): z번째 칸을 채우는 함수
- (x, y) -> 9*x + y번째 칸

0	1	2	3	4	5	6	7	8
9	10	11	12	13	14	15	16	17
18	19	20	21	22	23	24	25	26
27	28	29	30	31	32	33	34	35
36	37	38	39	40	41	42	43	44
45	46	47	48	49	50	51	52	53
54	55	56	57	58	59	60	61	62
63	64	65	66	67	68	69	70	71
72	73	74	75	76	77	78	79	80

https://www.acmicpc.net/problem/2580

• c[i][j] = i행에 숫자 j가 있으면 true

0	0	0	0	0	0	0	0	0
1	1	1	1	1	1	1	1	1
2	2	2	2	2	2	2	2	2
3	3	3	3	3	3	3	3	3
4	4	4	4	4	4	4	4	4
5	5	5	5	5	5	5	5	5
6	6	6	6	6	6	6	6	6
7	7	7	7	7	7	7	7	7
8	8	8	8	8	8	8	8	8

https://www.acmicpc.net/problem/2580

• c2[i][j] = i열에 숫자 j가 있으면 true

0	1	2	3	4	5	6	7	8
0	1	2	3	4	5	6	7	8
0	1	2	3	4	5	6	7	8
0	1	2	3	4	5	6	7	8
0	1	2	3	4	5	6	7	8
0	1	2	3	4	5	6	7	8
0	1	2	3	4	5	6	7	8
0	1	2	3	4	5	6	7	8
	1	2	3	4	5	6	7	8

https://www.acmicpc.net/problem/2580

• c3[i][j] = i번 작은 정사각형에 숫자 j가 있으면 true

• (x, y)는 (x/3)*3+(y/3)번째 칸

e 0	0	0	1	1	1	2	2	2
0	0	0	1	1	1	2	2	2
0	0	0	1	1	1	2	2	2
3	3	3	4	4	4	5	5	5
3	3	3	4	4	4	5	5	5
3	3	3	4	4	4	5	5	5
6	6	6	7	7	7	8	8	8
6	6	6	7	7	7	8	8	8
6	6	6	7	7	7	8	8	8

스도쿠

```
for (int i=0; i<n; i++) {
    for (int j=0; j<n; j++) {
        cin >> a[i][j];
        if (a[i][j] != 0) {
            c[i][a[i][j]] = true;
            c2[j][a[i][j]] = true;
            c3[square(i,j)][a[i][j]] = true;
go(0);
```

스도쿠

```
void go(int z) {
   if (z == 81) {
        // check
        exit(0);
    int x = z/n, y = z%n;
    if (a[x][y] != 0) {
       go(z+1);
   } else {
        // next
```

```
// check
for (int i=0; i<n; i++) {
    for (int j=0; j<n; j++) {
        cout << a[i][j] << ' ';
    }
    cout << '\n';
}
exit(0);</pre>
```

```
// next
for (int i=1; i<=9; i++) {
    if (c[x][i] == 0 \&\& c2[y][i] == 0 \&\& c3[square(x,y)][i]==0) {
    c[x][i] = c2[y][i] = c3[square(x,y)][i] = true;
    a[x][y] = i;
   go(z+1);
    a[x][y] = 0;
    c[x][i] = c2[y][i] = c3[square(x,y)][i] = false;
```



- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/fbf225181c5946773106
- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/23b7f9e8cd454d94d2a7
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/687e776019684b5aca54

- 세로 R칸, 가로 C칸으로 된 표 모양의 보드가 있다
- 보드의 각 칸에는 대문자 알파벳이 하나씩 적혀 있고, 좌측 상단 칸 (1행 1열) 에는 말이 놓여 있다
- 말은 상하좌우로 인접한 네 칸 중의 한 칸으로 이동할 수 있다
- 같은 알파벳이 적힌 칸을 두 번 지날 수 없다
- 좌측 상단에서 시작해서, 말이 최대한 몇 칸을 지날 수 있는지를 구하는 문제

- go(board, check, x, y, cnt)
 - board: 보드
 - check: 방문한 알파벳
 - x, y: 현재 위치
 - cnt: 방문한 칸의 수

https://www.acmicpc.net/problem/1987

- go(board, check, x, y, cnt)
 - board: 보드
 - check: 방문한 알파벳
 - x, y: 현재 위치
 - cnt: 방문한 칸의 수
- 새로운 칸 nx, ny로 이동할 수 있는 경우
 - go(board, check, nx, ny, cnt+1)
 - 이 때, check는 변경해 줘야함



127

```
void go(vector<string> &board, vector<bool> &check, int x, int y, int
cnt) {
    if (cnt > ans) ans = cnt;
    for (int k=0; k<4; k++) {
        int nx = x+dx[k];
        int ny = y+dy[k];
        if (nx >= 0 && nx < board.size() && ny >= 0 && ny <
board[0].size()) {
            if (check[board[nx][ny]-'A'] == false) {
                check[board[nx][ny]-'A'] = true;
                go(board, check, nx, ny, cnt+1);
                check[board[nx][ny]-'A'] = false;
```

https://www.acmicpc.net/problem/1987

go(board, check, x, y)

• board: 보드

• check: 방문한 알파벳

• x, y: 현재 위치

• 리턴 값: 방문할 수 있는 칸의 최대 개수

• 의미: (x, y)에서 이동을 시작하고, 방문한 알파벳이 check일 때, 방문할 수 있는 칸의 최대 개수

```
int go(vector<string> &board, vector<bool> &check, int x, int y) {
    int ans = 0;
    for (int k=0; k<4; k++) {
        int nx = x+dx[k], ny = y+dy[k];
        if (nx >= 0 \&\& nx < board.size() \&\& ny >= 0 \&\& ny <
board[0].size()) {
            if (check[board[nx][ny]-'A'] == false) {
                check[board[nx][ny]-'A'] = true;
                int next = go(board, check, nx, ny);
                if (ans < next) ans = next;
                check[board[nx][ny]-'A'] = false;
    return ans + 1;
```

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/f412bcc16f3b3f0cbffd
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/411767759d38830b5911



- 로또의 모든 조합을 출력해보는 문제
- 6중 for문을 사용해도 된다



- 6중 for문을 사용해도 된다
- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/0c0bd0aa6b91b7018550
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/635c1efa774e985faa4c207844c27906

부분집합의 합

- 서로 다른 N개의 정수로 이루어진 집합이 있을 때, 이 집합의 공집합이 아닌 부분집합 중에서 그집합의 원소를 다 더한 값이 S가 되는 경우의 수를 구하는 문제
- $1 \le N \le 20$

부분집합의합

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/5d90f9d1582559c619ad2821b126ac16
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/923eddd3d8d3bef43372433c83afb6cf

비트마스크사용하기

0 PDF

부분집합의 합

- 서로 다른 N개의 정수로 이루어진 집합이 있을 때, 이 집합의 공집합이 아닌 부분집합 중에서 그집합의 원소를 다 더한 값이 S가 되는 경우의 수를 구하는 문제
- $1 \le N \le 20$

부분집합의 합

- 모든 집합의 개수 = 2^N
- 모든 집합을 구해보면 된다!

```
//
```

부분집합의 합

https://www.acmicpc.net/problem/1182

• 전체 집합 = (1<<N) - 1

```
for (int i=0; i<(1<<n); i++) {
}</pre>
```

부분집합의 합

- 전체 집합 = (1<<N) 1
- 공집합은 제외해야 한다

```
for (int i=1; i<(1<<n); i++) {
}</pre>
```

부분집합의합

- 전체 집합 = (1<<N) − 1
- 공집합은 제외해야 한다
- 집합에 무엇이 포함되어 있는지 확인하기

```
for (int i=1; i<(1<<n); i++) {
    for (int k=0; k<n; k++) {
        if (i&(1<<k)) {
          }
     }
}</pre>
```

부분집합의합

```
for (int i=1; i<(1<<n); i++) {
    int sum = 0;
    for (int k=0; k<n; k++) {
        if (i&(1<<k)) {
            sum += a[k];
    if (sum == s) {
        ans += 1;
```

부분집합의 합

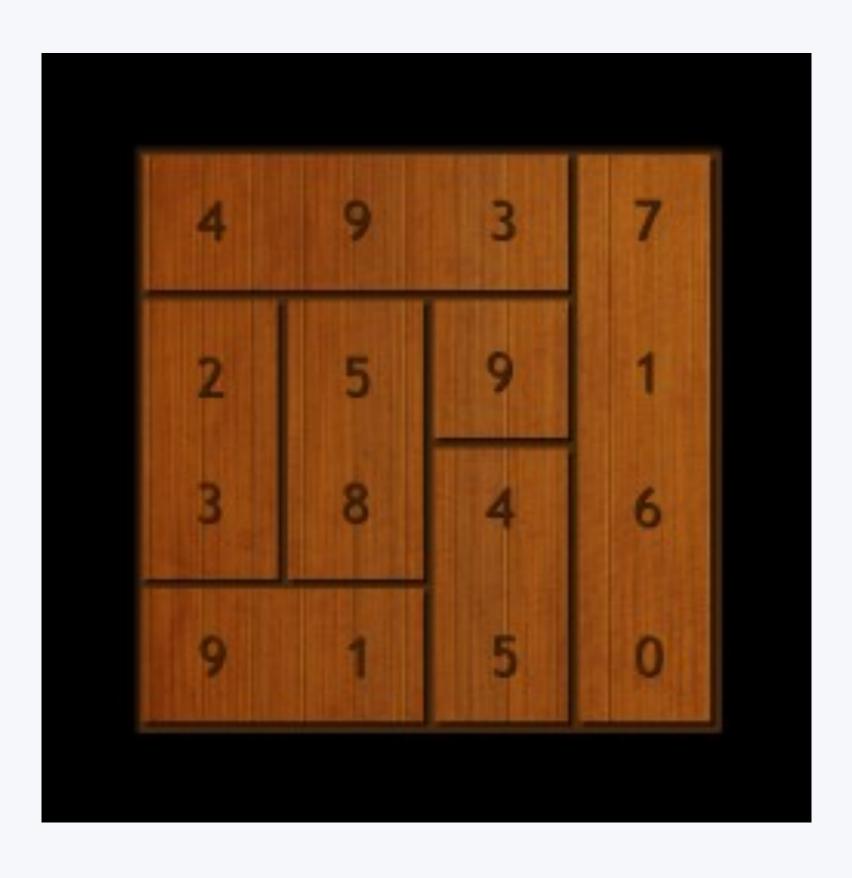
- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/f4154089addcd1adacc5
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/bddda372acf45d698817

종이 조각

https://www.acmicpc.net/problem/14391

• 종이를 조각으로 잘라서 합의 최대값을 구하는 문제 N*M 1*K K*1

5005가



종이조각

https://www.acmicpc.net/problem/14391

• 각각의 칸에 대해서, 가로(-)인지 세로(|)인지 정하면 된다.

종이조각

https://www.acmicpc.net/problem/14391

• 각각의 칸에 대해서, 가로(-)인지 세로(|)인지 정하면 된다.

_		
_		



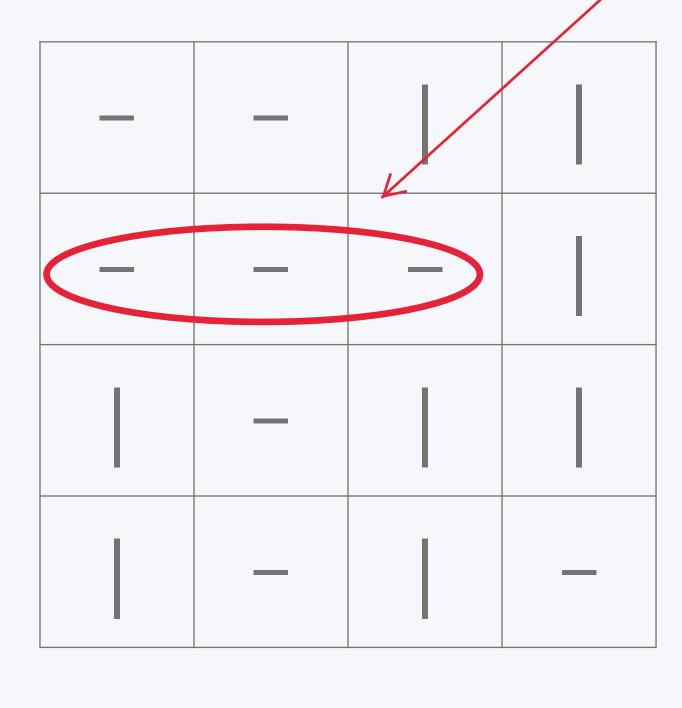
0	0	1	1
0	0	0	1
1	0	1	1
1	0	1	0

가

https://www.acmicpc.net/problem/14391

• 각각의 칸에 대해서, 가로(-)인지 세로(|)인지 정하면 된다. ->

가 0





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

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

종이 조각

https://www.acmicpc.net/problem/14391

• 2^(NM) 으로 상태를 만들고 나누어보면 된다

$$N,M \le 4$$

 $2^{N*M} = 2^{16}$

종이조각

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/39614927a2cae287cfc304615de1d7f5
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/85e9bdc01ae9e741a331875a23726c7f

째로탈출2

- 보드의 상태가 주어졌을 때, 최소 몇 번 만에 빨간 구슬을 구멍을 통해 빼낼 수 있는지 구하는 문제
- 만약, 10번 이내에 움직여서 빨간 구슬을 구멍을 통해 빼낼 수 없으면 -1을 출력

째로탈출 2

- C++: https://gist.github.com/Baekjoon/c9dbf1e5eae35c2f4501f410482c1469
- Java: https://gist.github.com/Baekjoon/d462fd8f86659be5c7244d67113c5ff6