

목차

BFS 개념 및 원리 구현 및 동작 과정

DFS 개념 및 원리 구현 및 동작 과정

백트래킹 개념 및 원리 기본문제 및 심화문제 소개



BFS



너비 우선 탐색(BFS, Breadth-First Search)

너비 우선 탐색이란

루트 노드(혹은 다른 임의의 노드)에서 시작해서 인접한 노드를 먼저 탐색하는 방법

- 시작 정점으로부터 <u>가까운 정점을 먼저 방문</u>하고 멀리 떨어져 있는 정점을 나중에 방문하는 순회 방법이다.
- 즉, 깊게(deep) 탐색하기 전에 넓게(wide) 탐색하는 것이다.
- 사용하는 경우: 두 노드 사이의 최단 경로 혹은 임의의 경로를 찾고 싶을 때 이 방법을 선택한다.
 - Ex) 지구상에 존재하는 모든 친구 관계를 그래프로 표현한 후 Ash와 Vanessa 사이에 존재하는 경로를 찾는 경우
 - 깊이 우선 탐색의 경우 모든 친구 관계를 다 살펴봐야 할지도 모른다.
 - 너비 우선 탐색의 경우 Ash와 가까운 관계부터 탐색
- 너비 우선 탐색(BFS)이 깊이 우선 탐색(DFS)보다 좀 더 복잡하다.

BFS



너비 우선 탐색(BFS)의 특징

- 직관적이지 않은 면이 있다.
 - BFS는 시작 노드에서 시작해서 거리에 따라 단계별로 탐색한다고 볼 수 있다.
- BFS는 재귀적으로 동작하지 않는다.
- 이 알고리즘을 구현할 때 가장 큰 차이점은, 그래프 탐색의 경우 <u>어떤 노드를 방문했었는지 여부를</u> 반드시 검사 해야 한다는 것이다.
 - 이를 검사하지 않을 경우 무한루프에 빠질 위험이 있다.
- BFS는 방문한 노드들을 차례로 저장한 후 꺼낼 수 있는 자료 구조인 큐(Queue)를 사용한다.
 - 즉, 선입선출(FIFO) 원칙으로 탐색
 - 일반적으로 큐를 이용해서 반복적 형태로 구현하는 것이 가장 잘 동작한다.
- 'Prim', 'Dijkstra' 알고리즘과 유사하다.

BFS



너비 우선 탐색(BFS)의 시간 복잡도

- 인접 리스트로 표현된 그래프: O(N+E)
- 인접 행렬로 표현된 그래프: O(N^2)
- 깊이 우선 탐색(DFS)과 마찬가지로 그래프 내에 적은 숫자의 간선만을 가지는 <u>희소 그래프</u> (Sparse Graph) 의 경우 인접 행렬보다 인접 리스트를 사용하는 것이 유리하다.

DFS



깊이 우선 탐색(DFS, Depth-First Search)

깊이 우선 탐색이란

루트 노드(혹은 다른 임의의 노드)에서 시작해서 다음 분기(branch)로 넘어가기 전에 해당 분기를 완벽하게 탐색하는 방법

- 미로를 탐색할 때 한 방향으로 갈 수 있을 때까지 계속 가다가 더 이상 갈 수 없게 되면 다시 가장 가까운 갈림길로 돌아와서 이곳으로부터 다른 방향으로 다시 탐색을 진행하는 방법과 유사하다.
- 즉, 넓게(wide) 탐색하기 전에 깊게(deep) 탐색하는 것이다.
- 사용하는 경우: 모든 노드를 방문 하고자 하는 경우에 이 방법을 선택한다.
- 깊이 우선 탐색(DFS)이 너비 우선 탐색(BFS)보다 좀 더 간단하다.
- 단순 검색 속도 자체는 너비 우선 탐색(BFS)에 비해서 느리다.

DFS



깊이 우선 탐색(DFS)의 특징

- 자기 자신을 호출하는 순환 알고리즘의 형태 를 가지고 있다.
- 전위 순회(Pre-Order Traversals)를 포함한 다른 형태의 트리 순회는 모두 DFS의 한 종류이다.
- 이 알고리즘을 구현할 때 가장 큰 차이점은, 그래프 탐색의 경우 어떤 노드를 방문했었는지 여부를 반드시 검사 해야 한다는 것이다.
 - 이를 검사하지 않을 경우 무한루프에 빠질 위험이 있다.

DFS



너비 우선 탐색(BFS)의 시간 복잡도

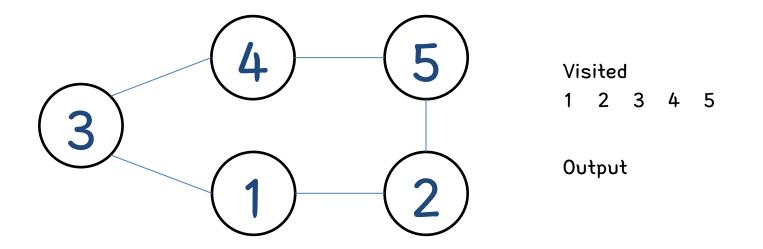
- 인접 리스트로 표현된 그래프: O(N+E)
- 인접 행렬로 표현된 그래프: O(N^2)
- 깊이 우선 탐색(DFS)과 마찬가지로 그래프 내에 적은 숫자의 간선만을 가지는 **희소 그래프** (Sparse Graph) 의 경우 인접 행렬보다 인접 리스트를 사용하는 것이 유리하다.



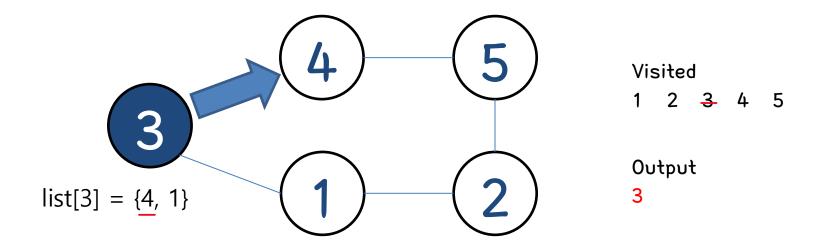
```
static StringBuilder sb = new StringBuilder();
static int N, N, S; // N : 정점의 개수, M = 간선의 개수, S = 탐색 시작 정점 번호
static ArrayList<Integer>[] list; // 각 정점 별 간선 정보를 저장하는 리스트
static boolean[] visited; // 정점의 방문 여부를 저장하는 배열
public static void main(String[] args) throws IOException {
   BufferedReader br = new BufferedReader(new InputStreamReader(System.in));
   StringTokenizer st = new StringTokenizer(br.readLine()):
   N = Integer.parseInt(st.nextToken());
   M = Integer.parseInt(st.nextToken());
   S = Integer.parseInt(st.nextToken());
   // 리스트 초기화
   list = new ArrayList[N+1]:
   for(int i = 1; i <= N; i++) {
       list[i] = new ArrayList<>();
   visited = new boolean[N+1];
   for(int i = 0; i < M; i++) {
       st = new StringTokenizer(br.readLine());
       int cur = Integer.parseInt(st.nextToken());
       int next = Integer.parseInt(st.nextToken());
       // 양방향 그래프 간선정보 저장
       list[cur].add(next);
       list[next].add(cur);
   }
   dfs(S); // 시작정점을 매개변수로 넣어줌
   sb.append("\n");
   bfs(S); // 시작정점을 매개변수로 넣어줌
   System. out.println(sb.toString());
```

변수 선언부 & main 함수

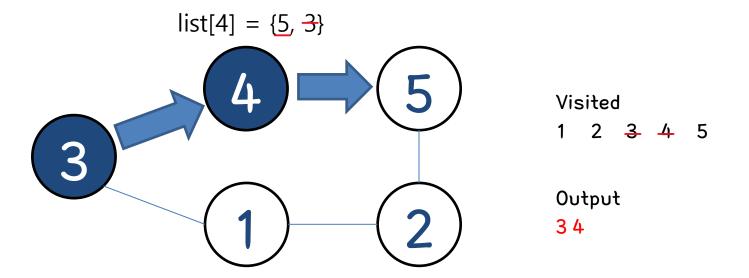




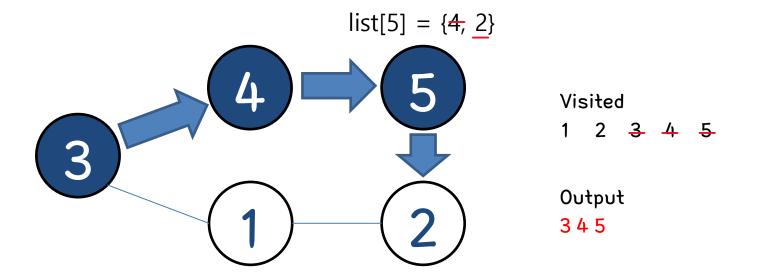




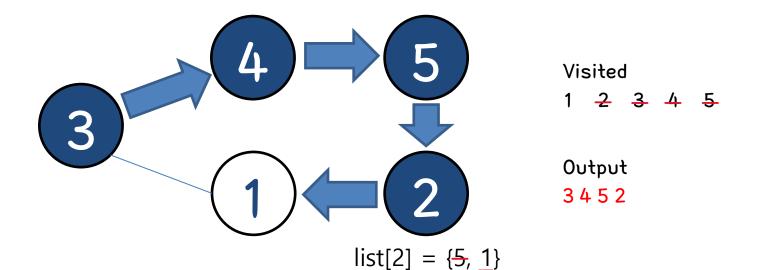




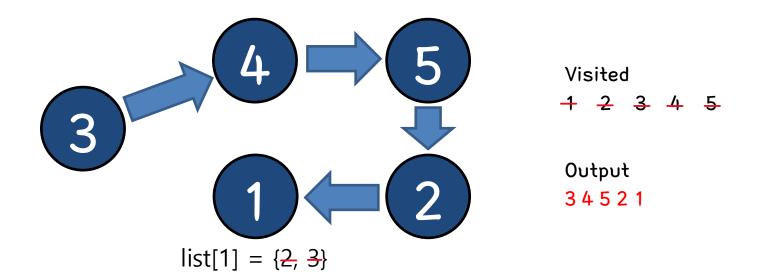












```
public static void bfs(int start) { // start는 매개변수로 넣어 준 시작 정점 // 다음으로 방문할 정점의 정보를 넣어줄 queue를 선언
   Queue<Integer> q = new ArrayDeque<>();
   // 시작 정점을 넣어준다.
   q.add(start);
   // 방문 정보를 저장하는 배열을 초기화하고 시작 정점을 방문 처리
   visited = new boolean[N+1];
   visited[start] = true;
   // 큐가 빌 때까지 = 즉, 더 이상 방문할 정점이 없을 때까지
   while(!q.isEmpty()) {
      // 큐의 맨 앞의 요소(제일 먼저 넣은 정점)을 꺼낸다.
      int node = q.poll();
       sb.append(node + " ");
       for(int i = 0; i < list[node].size(); i++) { // list[node] : 현재 정점과 연결된 다른 정점들의 리스트
          // 만약 연결된 정점이 방문한 적이 없다면
          if(!visited[list[node].get(i)]) {
             // 해당 노드를 방문처리하고
             visited[list[node].get(i)] = true;
             // 큐에 저장하여 다음 방문지로 결정 ~^^~
                                                                             Queue
             q.offer(list[node].get(i));
                                                                             3
}
                                                                            Visited
                                                                                2 3 4 5
                                                                            Output
```



```
public static void bfs(int start) { // start는 매개변수로 넣어 준 시작 정점 // 다음으로 방문할 정점의 정보를 넣어줄 queue를 선언
      Queue<Integer> q = new ArrayDeque<>();
      // 시작 정점을 넣어준다.
      q.add(start);
      // 방문 정보를 저장하는 배열을 초기화하고 시작 정점을 방문 처리
      visited = new boolean[N+1];
      visited[start] = true;
      // 큐가 빌 때까지 = 즉, 더 이상 방문할 정점이 없을 때까지
      while(!q.isEmpty()) {
         // 큐의 맨 앞의 요소(제일 먼저 넣은 정점)을 꺼낸다.
         int node = q.poll();
          sb.append(node + " ");
          for(int i = 0; i < list[node].size(); i++) { // list[node] : 현재 정점과 연결된 다른 정점들의 리스트
             // 만약 연결된 정점이 방문한 적이 없다면
             if(!visited[list[node].get(i)]) {
                // 해당 노드를 방문처리하고
                 visited[list[node].get(i)] = true;
                // 큐에 저장하여 다음 방문지로 결정 ~^^~
                                                                                   Queue
                q.offer(list[node].get(i));
                                                                                   4 1
  }
                                                                                   Visited
                                                                                  <del>1</del> 2 <del>3</del> <del>4</del>
                                                                                   Output
list[3] = \{4, 1\}
                                                                                   3
```

```
public static void bfs(int start) { // start는 매개변수로 넣어 준 시작 정점 // 다음으로 방문할 정점의 정보를 넣어줄 queue를 선언
   Queue<Integer> q = new ArrayDeque<>();
   // 시작 정점을 넣어준다.
   q.add(start);
   // 방문 정보를 저장하는 배열을 초기화하고 시작 정점을 방문 처리
   visited = new boolean[N+1];
   visited[start] = true;
   // 큐가 빌 때까지 = 즉, 더 이상 방문할 정점이 없을 때까지
   while(!q.isEmpty()) {
       // 큐의 맨 앞의 요소(제일 먼저 넣은 정점)을 꺼낸다.
       int node = q.poll();
       sb.append(node + " ");
       for(int i = 0; i < list[node].size(); i++) { // list[node] : 현재 정점과 연결된 다른 정점들의 리스트
          // 만약 연결된 정점이 방문한 적이 없다면
          if(!visited[list[node].get(i)]) {
              // 해당 노드를 방문처리하고
              visited[list[node].get(i)] = true;
              // 큐에 저장하여 다음 방문지로 결정 ~^^~
                                                                                Queue
              q.offer(list[node].get(i));
                                                                                 15
}
                                                                                Visited
                                                                                <del>1</del> 2 <del>3</del> <del>4</del>
                              list[4] = \{5, \frac{3}{4}\}
                                                                                Output
                                                                                34
```

```
public static void bfs(int start) { // start는 매개변수로 넣어 준 시작 정점 // 다음으로 방문할 정점의 정보를 넣어줄 queue를 선언
   Queue<Integer> q = new ArrayDeque<>();
   // 시작 정점을 넣어준다.
   q.add(start);
   // 방문 정보를 저장하는 배열을 초기화하고 시작 정점을 방문 처리
   visited = new boolean[N+1];
   visited[start] = true;
   // 큐가 빌 때까지 = 즉, 더 이상 방문할 정점이 없을 때까지
   while(!q.isEmpty()) {
      // 큐의 맨 앞의 요소(제일 먼저 넣은 정점)을 꺼낸다.
      int node = q.poll();
       sb.append(node + " ");
       for(int i = 0; i < list[node].size(); i++) { // list[node] : 현재 정점과 연결된 다른 정점들의 리스트
          // 만약 연결된 정점이 방문한 적이 없다면
          if(!visited[list[node].get(i)]) {
             // 해당 노드를 방문처리하고
             visited[list[node].get(i)] = true;
             // 큐에 저장하여 다음 방문지로 결정 ~^^~
                                                                              Queue
             q.offer(list[node].get(i));
                                                                              5 2
}
                                                                              Visited
                                                                              <del>1 2 3 4</del>
                                                                               Output
                                                                               3 4 1
                          list[1] = \{2, \frac{3}{3}\}
```



```
public static void bfs(int start) { // start는 매개변수로 넣어 준 시작 정점 // 다음으로 방문할 정점의 정보를 넣어줄 queue를 선언
   Queue<Integer> q = new ArrayDeque<>();
   // 시작 정점을 넣어준다.
   q.add(start);
   // 방문 정보를 저장하는 배열을 초기화하고 시작 정점을 방문 처리
   visited = new boolean[N+1];
   visited[start] = true;
   // 큐가 빌 때까지 = 즉, 더 이상 방문할 정점이 없을 때까지
   while(!q.isEmpty()) {
      // 큐의 맨 앞의 요소(제일 먼저 넣은 정점)을 꺼낸다.
      int node = q.poll();
       sb.append(node + " ");
       for(int i = 0; i < list[node].size(); i++) { // list[node] : 현재 정점과 연결된 다른 정점들의 리스트
          // 만약 연결된 정점이 방문한 적이 없다면
          if(!visited[list[node].get(i)]) {
             // 해당 노드를 방문처리하고
             visited[list[node].get(i)] = true;
             // 큐에 저장하여 다음 방문지로 결정 ~^^~
                                                  list[5] = \{4, 2\}
                                                                             Queue
             q.offer(list[node].get(i));
                                                                             2
}
                                                                             Visited
                                                                            <del>1 2 3 4</del>
                                                                             Output
                                                                             3415
```



```
public static void bfs(int start) { // start는 매개변수로 넣어 준 시작 정점 // 다음으로 방문할 정점의 정보를 넣어줄 queue를 선언
   Queue<Integer> q = new ArrayDeque<>();
   // 시작 정점을 넣어준다.
   q.add(start);
   // 방문 정보를 저장하는 배열을 초기화하고 시작 정점을 방문 처리
   visited = new boolean[N+1];
   visited[start] = true;
   // 큐가 빌 때까지 = 즉, 더 이상 방문할 정점이 없을 때까지
   while(!q.isEmpty()) {
      // 큐의 맨 앞의 요소(제일 먼저 넣은 정점)을 꺼낸다.
      int node = q.poll();
       sb.append(node + " ");
       for(int i = 0; i < list[node].size(); i++) { // list[node] : 현재 정점과 연결된 다른 정점들의 리스트
          // 만약 연결된 정점이 방문한 적이 없다면
          if(!visited[list[node].get(i)]) {
             // 해당 노드를 방문처리하고
             visited[list[node].get(i)] = true;
             // 큐에 저장하여 다음 방문지로 결정 ~^^~
                                                                             Queue
             q.offer(list[node].get(i));
}
                                                                             Visited
                                                                            <del>1 2 3 4 5</del>
                                                                             Output
                                                                             34152
                                                 list[2] = \{5, 1\}
```

백트래킹



• 백트래킹(Backtracking)

해를 찾아가는 도중, 지금의 경로가 해가 될 것 같지 않으면 그 경로를 더이상 가지 않고 되돌아갑니다.

즉, 코딩에서는 반복문의 횟수까지 줄일 수 있으므로 효율적입니다.

이를 가지치기라고 하는데, 불필요한 부분을 쳐내고 최대한 올바른 쪽으로 간다는 의미입니다.

일반적으로, 불필요한 경로를 조기에 차단할 수 있게 되어 경우의 수가 줄어들지만, 만약 N!의 경우의 수를 가진 문제에서 최악의 경우에는 여전히 지수함수 시간을 필요로 하므로 처리가 불가능 할 수도 있습니다. 가지치기를 얼마나 잘하느냐에 따라 효율성이 결정되게 됩니다.

- 정리하자면, 백트래킹은 모든 가능한 경우의 수 중에서 특정한 조건을 만족하는 경우만 살펴보는 것입니다.
- 즉 **답이 될 만한지 판단하고 그렇지 않으면 그 부분까지 탐색하는 것을 하지 않고 가지치기 하는 것을** 백 트래킹이라고 생각하면 됩니다.
- 주로 문제 풀이에서는 DFS 등으로 모든 경우의 수를 탐색하는 과정에서, 조건문 등을 걸어 답이 절대로 될수 없는 상황을 정의하고, 그러한 상황일 경우에는 탐색을 중지시킨 뒤 그 이전으로 돌아가서 다시 다른 경우를 탐색하게끔 구현할 수 있습니다.

백트래킹



암호 만들기 😹

☆



시간 제한	메모리 제한	제출	정답	맞힌 사람	정답 비율
2 초	128 MB	43285	20404	14154	44.814%

문제

바로 어제 최백준 조교가 방 열쇠를 주머니에 넣은 채 깜빡하고 서울로 가 버리는 황당한 상황에 직면한 조교들은, 702호에 새로운 보안 시스템을 설치하기로 하였다. 이 보안 시스템은 열쇠가 아닌 암호로 동작하게 되어 있는 시스템이다.

암호는 서로 다른 L개의 알파벳 소문자들로 구성되며 <u>최소 한 개의 모음(a, e, i, o, u)과 최소 두 개의 자음으로 구성되어 있다</u>고 알려져 있다. 또한 정렬된 문자열을 선호하는 조교들의 성향으로 미루어 보아 암호를 이루는 알파벳이 암호에서 증가하는 순서로 배열되었을 것이라고 추측된다. 즉, abc는 가능성이 있는 암호이지만 bac는 그렇지 않다.

새 보안 시스템에서 조교들이 암호로 사용했을 법한 문자의 종류는 C가지가 있다고 한다. 이 알파벳을 입수한 민식, 영식 형제는 조교들의 방에 침투하기 위해 암호를 추측해 보려고 한다. C개의 문자들이 모두 주어졌을 때, 가능성 있는 암호들을 모두 구하는 프로그램을 작성하시오.

입력

첫째 줄에 두 정수 L, C가 주어진다. (3 ≤ L ≤ C ≤ 15) 다음 줄에는 C개의 문자들이 공백으로 구분되어 주어진다. 주어지는 문자들은 알파벳 소문자이며, 중복되는 것은 없다.

출력

각 줄에 하나씩, 사전식으로 가능성 있는 암호를 모두 출력한다.

백트래킹



```
public static void make(int cnt, int start, int vowel, int consonant) {
   if(vowel == L - 1 \cdot! consonant == L) return;
   if(cnt == L) {
        for(int i = 0; i < choosed.length; i++) {</pre>
            sb.append(choosed[i]);
        sb.append("\n");
    for(int i = start; i < pos.length; i++) {</pre>
        choosed[cnt] = pos[i];
       if(pos[i] == 'a' || pos[i] == 'e' || pos[i] == 'i' || pos[i] == 'o' || pos[i] == 'u') {
            make(cnt + 1, i + 1, vowel + 1, consonant);
       else {
            make(cnt + 1, i + 1, vowel, consonant + 1);
```

기본&심화문제



기본&심화 문제

제목	정보	맞은 사람	제출	정답 비율
■ 단지번호불이기		29265	109435	40.283%
② 숫자판 점프		3213	5446	74.860%
② 부등호		5691	15874	51.349%
☑ 친구 팰린드롬		75	486	28.302%
○ 벽 부수고 이동하기		12006	78617	22.822%
킬 소문난 칠공주		2023	6363	48.041%
☑ 사다리 조작		5595	44995	21.553%
	① 단지번호불이기 ② 숫자판 점프 ② 부등호 ③ 친구 팰린드롬 ④ 벽 부수고 이동하기 ③ 소문난 칠공주	및 수자판점프 길 부등호 및 친구 팰린드롬 실 벽 부수고 이동하기 및 소문난 칠공주	및 단지번호불이기 29265 및 숫자판점프 3213 및 부등호 5691 및 친구 팰린드롬 75 실 벽 부수고 이동하기 12006 및 소문난 칠공주 2023	한다지번호불이기29265109435② 숫자판 점프32135446② 부등호569115874③ 친구 팰린드롬75486③ 석부수고 이동하기1200678617③ 소문난 칠공주20236363

