Algorithm 4월 3주차

Table of content

• 단어변환 - BFS

BFS

[프로그래머스] 단어변환

- 단어 변환에서 한 단계에 글자 하나만 달라야 변환 에 성공한다.
- Words에 변환 단계에 징검 다리로 사용할 수 있는 단 어들이 주어짐
- Begin 단어에서 target 단어로 갈 때까지 필요한 단어 변환 횟수를 반환하는 문제

두 개의 단어 begin, target과 단어의 집합 words가 있습니다. 아래와 같은 규칙을 이용하여 begin에서 target으로 변환하는 가장 짧은 변환 과정을 찾으려고 합니다.

- 1. 한 번에 한 개의 알파벳만 바꿀 수 있습니다.
- 2. words에 있는 단어로만 변환할 수 있습니다.

예를 들어 begin이 "hit", target가 "cog", words가

["hot","dot","dog","lot","log","cog"]라면 "hit" -> "hot" -> "dot" -> "dog" -> "cog"와 같이 4단계를 거쳐 변환할 수 있습니다.

두 개의 단어 begin, target과 단어의 집합 words가 매개변수로 주어질 때, 최소 몇 단계의 과정을 거쳐 begin을 target으로 변환할 수 있는지 return 하도록 solution 함수를 작성해주세요.

begin	target	words	return
"hit"	"cog"	["hot", "dot", "dog", "lot", "log", "cog"]	4
"hit"	"cog"	["hot", "dot", "dog", "lot", "log"]	0

풀이법 - BFS

- DFS로 시도했으나 실패.
- 최소 횟수를 구하는 것이 므로 BFS(큐 자료구조)를 사용하는 것이 효율적
- 이미 사용한 단어는 사용 하지 못하도록 visited를 사 용한다.
- 매칭은 반복문을 활용해서 손쉽게 카운트하여 비교

```
visited = [ 0 for i in range(len(words))]
q = deque()
q.append([begin, 0])
while q:
    last, cnt = q.popleft()
    if last == target:
        return cnt
    for j in range(len(words)):
        diff = 0
        if visited[j]:
            continue
        now = list(words[i])
        prev = list(last)
        for i in range(len(now)):
            if prev[i] != now[i]:
                diff += 1
        if diff == 1:
            visited[i] = 1
            q.append([words[j], cnt + 1])
```