알고리즘 Graph pattern matching challenge 보고서 홍영서, 윤성원

백트래킹 과정 설명

- 0. main.cc에서 호출하는 함수는 SubgraphMain() 함수인데, Preprocess() 함수를 불러서 백트래킹 과정에 필요한 변수를 만드는 역할을 한다. 총 $60 \times (1 + 10^{\circ})$ 이후에 프로그램이 종료될 수 있도록 시간을 쟀다. 매칭된 모든 경우들은 match라는 이름의 vector에 저장해두어 가능한 모든 경우들을 방문하도록 했다.
- 1. 매칭이 완료된 (u,v)를 원소로 하는 vector(match)를 받아 함수가 시작될 때 vector의 원소 개수와 query의 vertex 개수를 비교하여 같으면 전체 매칭이 끝났다는 의미이므로 출력한다. 같지 않으면 매칭을 진행하는데, NextQueryVertex() 함수에서 다음 방문할 query vertex를 고른다. 그 vertex의 candidate에 대해 조건을 확인하고 가능한 경우라면 match에 포함시키고, 재귀적으로 자신을 호출한다. 재귀함수가 끝나면 return된 후 match.pop_back()을 호출함으로써 방금 다녀온 vertex를 backtrack할 수 있도록 한다.
- 2. Matching order NextQueryVertex 함수를 이용해 query graph에서 다음에 매칭될 vertex를 찾는다.
 - 이 때 함수 작동 방식은 다음과 같다.
- 1) 아직 매칭 되지 않은 vertex중에 parent들은 모두 매칭 된 vertex들을 찾는다. 이번 과제의 input은 undirected graph이므로 여기서 말하는 parent는 어느 한 vertex를 기준으로 삼았을 때, 자기 자신보다 앞서 자신을 가리키고 있는 vertex가 몇 개인지를 나타내 는 변수이다. 곧 root는 여러 개일 수 있으며, 가능한 후보 next query들을 vector에 담아

보관하도록 한다.

- 2) 가능한 next query vertex 중 candidate 수가 가장 적은 vertex를 택한다.
- 위와 같이 next query vertex가 정해지면, 그 query vertex의 candidate을 input 으로 받은 cs에서 확인하여 각 candidate에 대해 IsExtendable 함수를 호출하도록 한다.
- 3. 매칭될 vertex의 각 candidate들에 대해 IsExtendable 함수를 이용해 매칭 가능한지확인한다.

- 이 때 함수 작동 방식은 다음과 같다.
- 1) 이미 매칭되었으면 false를 리턴한다. (match vector에서 확인한다.)
- 2) 매칭된 parent들(data graph vertex)과 해당 candidate이 neighbor로 연결되어 있는지 확인한다. 만일 neighbor가 아니라면 해당 candidate은 잘못되었으므로 false를 리턴한다. 이전에 matching된 parent들은 global variable로 선언한 map에 각 ID를 저장하고 있어 그것을 이용한다.
 - 3) 위 조건들을 모두 만족한 경우에는 true를 리턴하도록 한다.
- 4. UpdateState()에서는 인자로 들어온 vertex가 matching되었다는 표시를 하고, RestoreState()에서는 matching되지 않았다고 표시하도록 한다. 그럼으로써 backtracking을 진행할 때 여러 candidate들에 대하여 다시 backtracking할 수 있도록 한다.
- 5. 매칭이 가능한 candidate들은 match vector에 넣고 recursive하게 백트래킹을 진행한다.

실행 환경과 실행 방법 설명

1. 실행 환경 - window, c++

2. 실행 방법 - cmake로 컴파일 후 program.exe [data graph] [query graph] [candidate] 로 실행한다.