

알고리즘 2021 보고서

보고서 제출서약서

나는 숭실대학교 컴퓨터학부의 일원으로 명예를 지키면서 생활하고 있습니다. 나는 보고서를 작성하면서 다음과 같은 사항을 준수하였음을 엄숙히 서약합니다.

- 1. 나는 자력으로 보고서를 작성하였습니다.
 - 1.1. 나는 동료의 보고서를 베끼지 않았습니다.
 - 1.2. 나는 비공식적으로 얻은 해답/해설을 기초로 보고서를 작성하지 않았습니다.
- 2. 나는 보고서에서 참조한 문헌의 출처를 밝혔으며 표절하지 않았습니다. (나는 특히 인터넷에서 다운로드한 내용을 보고서에 거의 그대로 복사하여 사용하지 않았습니다.)
- 3. 나는 보고서를 제출하기 전에 동료에게 보여주지 않았습니다.
- 4. 나는 보고서의 내용을 조작하거나 날조하지 않았습니다.

| 과목 | 알고리즘(나) 2021 | | | | | | |
|------|--------------------------------|--|--|--|--|--|--|
| 과제명 | 과제 5 | | | | | | |
| 담당교수 | 최 재 영 교 수 | | | | | | |
| 제출인 | 컴퓨터학부 20163340 강원경 (출석번호 201번) | | | | | | |
| 제출일 | 2021년 10월 18일 | | | | | | |

| | | | | | 차 | 례 | | |
|-----|----|-----|----|----|-------|---|------|--------|
| 1장. | 문제 | 1 : | 수행 | 결과 | | | | Зр |
| 2장. | 문제 | 2 : | 수행 | 결과 | | | | 4p |
| 3장. | 문제 | 3 : | 수행 | 결과 | | | | 5p |

1장. 문제 1 수행 결과

문제에서 제시한 외판원 순회(Traveling Salesperson)문제를 수업 시간에 배운 것처럼 각 단계별로 수행하면 다음과 같다.

- 어느 곳도 거치지 않을 때.

- 한 점을 거칠 때. $D[V_2][\{V_3\}] = W[V_2][V_3] + D[V_2][\emptyset] = 6+\infty = \infty$ $D[V_2][\{V_4\}] = W[V_2][V_4] + D[V_4][\emptyset] = 4+6=10$ $D[V_3][\{V_4\}] = W[V_3][V_2] + D[V_2][\emptyset] = 7+1=8$ $D[V_3][\{V_4\}] = W[V_3][V_4] + D[V_4][\emptyset] = 8+6=14$ $D[V_4][\{V_2\}] = W[V_4][V_3] + D[V_3][\emptyset] = 3+1=4$ $D[V_4][\{V_2\}] = W[V_4][V_3] + D[V_3][\emptyset] = \infty + \infty = \infty$

 $D[V_2][\emptyset] = I \qquad D[V_3][\emptyset] = \emptyset \qquad D[V_4][\emptyset] = 6$

| 그라 | 프의 | 인지 | ω | |
|-----------------------|--------|----|-----------------------|----------------|
| 意当 | ٧, | ۷2 | V ₃ | V ₄ |
| ٧ı | 0 | | 9 | |
| V۵ | 1 | 0 | 6 | 4 |
| V ₃ | 00 | 7 | 0 | ક |
| ٧ţ | ∞ 6 | 3 | 00 | 0 |
| | I. | | | |

-두 정을 거칠 때

$$\begin{split} D & [V_2] \left[\left\{ V_3, V_4 \right\} \right] = \min \left(W [V_2] [V_3] + D [V_2] [\left\{ V_4 \right\} \right], W [V_3] [V_4] + D [V_4] [\left\{ V_3 \right\} \right] \right) \\ & = \min \left(\left. \left(\left. 6 + |4 \right|, \, 4 + \infty \right) \right. = 20 \\ D & [V_3] \left[\left\{ V_2, V_4 \right\} \right] = \min \left(W [V_3] [V_2] + D [V_2] [\left\{ V_4 \right\} \right], W [V_3] [V_4] + D [V_4] [\left\{ V_5 \right\} \right) \\ & = \min \left(7 + 10, \, 8 + 4 \right) = 12 \\ D & [V_4] \left[\left\{ V_2, V_3 \right\} \right] = \min \left(W \left[V_4 \right] [\left\{ V_3 \right] + D [V_4] [\left\{ V_3 \right\} \right], W [V_4] [\left\{ V_3 \right] + D [V_3] [\left\{ V_4 \right\} \right] \right) \\ & = \min \left(3 + \infty, \infty + 8 \right) = \infty \end{split}$$

- 또 검을 거칠 때

$$D[V_1][\{V_2, V_3, V_4\}] = min(W[V_1][V_2] + D[V_2][\{V_3, V_4\}],$$

$$W[V_1][V_3] + D[V_3][\{V_2, V_4\}],$$

$$W[V_1][V_4] + D[V_4][\{V_2, V_3\}])$$

$$= min(2+20, 9+(2, \infty +\infty))$$

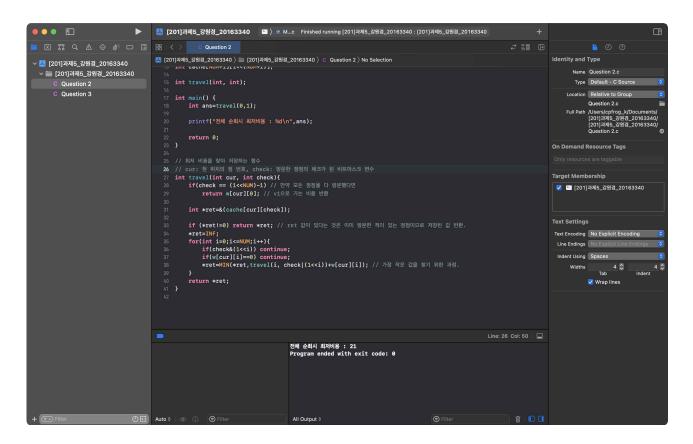
$$= 21$$

여기서 배열 D는 [시작점][거쳐가는 점들의 집합]의 최단 경로 비용을 저장한 배열이고, W는 그래프를 인접행렬로 나타낸 2차원 배열이다.

위와 같은 과정을 거쳐서 V_1 에서부터 시작하는 최소 비용 일주에는 21이라는 비용이 필요함을 알수 있다.

2장. 문제 2 수행 결과

프로그래밍을 통해 구한 결과는 다음과 같다.



위 사진에서의 터미널 출력창을 보면 알 수 있듯이, 전체 순회시의 최저 비용이 21이 출력되었고 이는 1번 문제에서 손으로 직접 풀어 구한 값인 21과 동일하게 나왔음을 알 수 있다.

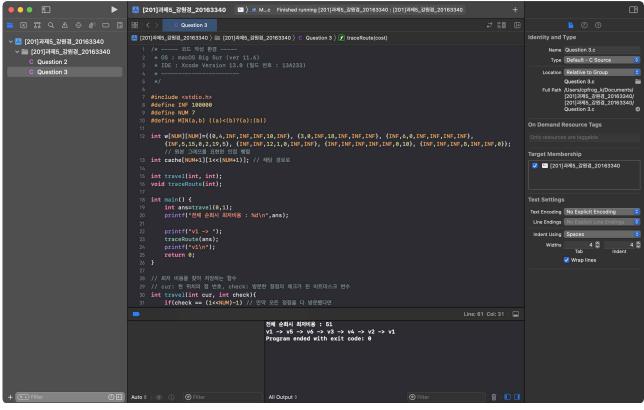
3장, 문제 3 수행 결과

문제 3은 앞선 문제에서 제공되는 그래프가 달라졌을 뿐 아니라 경로를 순회를 하는 경로를 출력해야 한다는 조건이 추가되었다.

따라서 이 조건을 만족시키기 위해 문제 2의 코드를 바탕으로 다음과 같은 함수를 추가하였다.

```
// 최저 비용 순회 경로를 출력하는 함수.
// cost 에서 다음 경로를 뺀 값이 cache에 저장된 값과 동일하다면
// 그 경로가 가리키는 방향의 정점이 다음에 방문할 정점임에서 착안.
// cost: 현재 비용
void traceRoute(int cost){
   int piv=0; // 이전에 방문한 정점 번호
   int check=1; // 방문한 정점을 비트마스크 형태로 체크하는 변수
   for(int i=0;i<=NUM;i++){</pre>
       for(int j=0;j<=NUM;j++){</pre>
           if(check&(1<<j)) continue; // 이미 방문했던 정점이라면 검사 할 필요 없으므로 skip
           if(cost-w[piv][j]==cache[j][check|(1<<j)]){</pre>
               printf("v%d -> ", j);
               cost=cache[j][check|(1<<j)]; // 남은 비용에 대한 정보 갱신.
               piv=j; // 이전 방문 정점에 대한 정보 갱신.
               check|=(1<<j); // check에 j 정점을 방문 했음을 check.
           }
       }
```

이 추가된 함수를 이용하여 문제 3에서 제시한 그래프를 탐색하는 최소 비용과 그 경로를 출력하는 프로그램을 작성하여 실행하였다.



결과 화면의 터미널에서 확인할 수 있듯, 최소 비용은 51이며, 위와 같은 경로를 거치면 된다.