REPORT

5일 숭실대학교

과목명 |알고리즘과제번호 |05담당교수 |최재영학과 |컴퓨터학부학년 |2학년학번 |20201852이름 |변서윤출석번호 |314

1번) Traveling Salesperson 손으로 작성

```
i) A>+ O>H일町
· DEV_][ Ø] = ( ( V_ - V_)
\cdot D[V_3][\emptyset] = \infty (V_3 \rightarrow V_1)
\cdot D[v_4][\emptyset] = 6 \quad (v_4 \rightarrow v_1)
 ii) A가 [개일때
• D[V_{2}][[V_{3}]] = W[2][3] + D[V_{3}][\emptyset] = 6 + \infty = \infty (V_{2} \rightarrow V_{3} \rightarrow V_{1})
• D[v_{2}][v_{4}] = W[2][4] + D[v_{4}][p] = 4 + 6 = 10 (v_{2} \rightarrow v_{4} \rightarrow v_{1})
• D[V_3][\{V_2\}] = W[3][2] + D[V_3][\emptyset] = 7 + 1 = 8 \quad (V_3 \to V_3 \to V_4)
\cdot D[V_3][V_4] = W[3][4] + D[V_4][\emptyset] = 8 + 6 = 14 (V_3 \rightarrow V_4 \rightarrow V_1)
. D[V_4][V_2] = W[4][2] + D[V_2][\emptyset] = 3+1 = 4 (V_4 \rightarrow V_2 \rightarrow V_1)
D[V_4][V_5] = W[4][3] + D[V_3][\emptyset] = \infty + \infty = \infty (V_0 \to V_2 \to V_1)
 iii) A가 2개일때
 D[V_{2}][V_{3},V_{4}] = min(W[2][3]+D[V_{3}][V_{4}],W[2][4]+D[V_{4}][V_{5}])
                        = \min(6+14, 4+\infty) = 20 (V_2 \rightarrow V_3 \rightarrow V_4 \rightarrow V_1)
 \cdot D[v_3][1 v_2, v_4 1] = min(w[3][2]+D[v_2][1 v_4], w[3][4]+D[v_4][1 v_2])
                          = min (1+10, g+4) = 12 (V_3 \rightarrow V_4 \rightarrow V_2 \rightarrow V_1)
 D[V_4][V_2,V_3] = min(W[4][2]+D[V_2][V_3], W[4][3]+D[V_3][V_4])
                          = min(3+\infty,\infty+1)=\infty
  HDB HSE 长A (Vi
  \cdot D[V_1][]V_2, V_3, V_4]] = min(w[1][2] + D[V_2][]V_3, V_4]], w[1][3] + D[V_3][[V_2, V_4]], w[1][4] + D[V_4][[V_2, V_3]]) 
                               = min(2+20, 9+12, \infty+\infty)
                              -21 (V1 -> V3 -> V4 -> V2 -> V1)
```

2번) 1번 문제 구현 및 비교.

(1) 설계 (bit flag를 사용)

- main 함수: tsp 알고리즘을 ppt 61페이지의 pseudocode를 기반으로 작성, 집합 A는 bit flag를 사용하여 for문 안에서 부분집합 A를 비교하며 D[i][A]의 최소값을 구한다.
- print_seq 함수: D[i][A]를 차례대로 출력하는 함수
- path_print 함수: 재귀함수의 형태로 patharr배열에 최종 경로를 재귀적으로 저장한다. P[q][r]의 경로(q에서 r로)가 0이 아니면 재귀적으로 다음 경로를 탐색하는 방법
- <bit flag> => 집합 A와 Path에 사용

부분집합	v4	v3	v2	십진수
A=0(공집합)	0	0	0	0
A={v2}	0	0	1	1
A={v3}	0	1	0	2
A={v4}	1	0	0	4
A={v2,v3}	0	1	1	3
$A = \{v2, v4\}$	1	0	1	5
A={v3,v4}	1	1	0	6
$A=\{v2,v3,v4\}$	1	1	1	7

(2) 실행결과

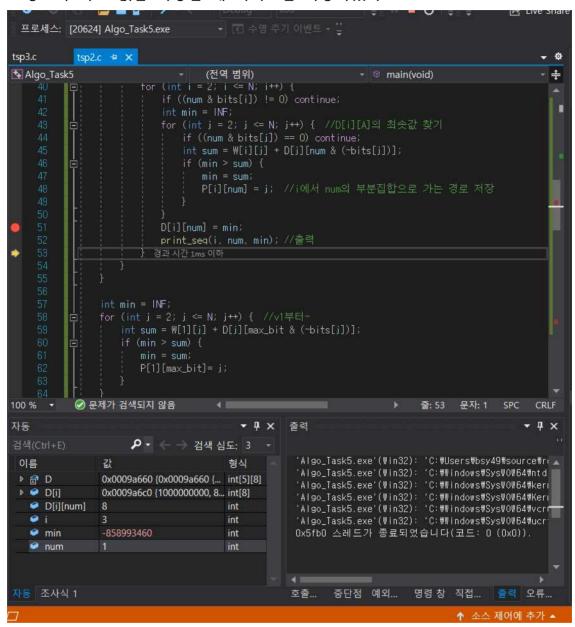
```
D[v2][{0}] = 1
D[v3][{0}] = ∞
D[v4][{0}] = 6
D[v3][{v2}] = 8
D[v4][{v2}] = 4
D[v2][{v3}] = ∞
D[v4][{v3}] = ∞
D[v4][{v3}] = 10
D[v2][{v4}] = 10
D[v3][{v4}] = 14
D[v4][{v2, v3}] = ∞
D[v3][{v2, v4}] = 12
D[v2][{v3, v4}] = 20
D[v1][{v2, v3, v4}] = 21
최고 일주 경로 : v1 -> v3 -> v4 -> v2 -> v1
최고 일주 경로의 값 : 21
```

(3) 비교

프로그램 실행 결과와 직접 손으로 작성한 1번 문제와 비교하면 A개 0개일 때, 1개일 때, 2개일 때, 3개일 때 전부 똑같은 값이 나온다. 따라서 최고 일주 경로와 최고 일주 경로의 값이 동일하다.

(3) 디버그 사용

- 경로의 최소 값을 저장할 때 디버그를 사용하였다.



3번) 최적 일주 경로 구하기.

(1) 설계

- 2번 문제의 코드에서 인접행렬과 N의 값만 변경하였다.

(2) 실행 결과 최적 일주 경로

최적 일주 경로 : v1 - v6 - v7 - v4 - v5 - v3 - v2 - v1 최적 일주 경로의 값 : 51

- 실행 결과 최적 일주 경로는 v1->v6->v7->v4->v5->v3->v2->v1이다.

(3) 디버그 사용

- 최적 경로를 배열에 저장하는 함수에서 디버그를 사용하였다.

