2019년 알고리즘

- HW 11 -

제출일자	2019.11.20.		
이 름	장수훈		
학 번	201402414		
분 반	01		

1 Matrix chain

입력 받는 부분은 평소와 비슷하게 썼다.

Ixj 행렬과 jxk 행렬로 입력을 받기 때문에 중간에 중첩되는 부분을 빼고 넣었다.

```
public static int[][] MATRIX_CHAIN_ORDER(int[] p) {
   int n = p.length - 1;
   int[][] m = new int[n + 1][n + 1];
                                                                                                              MATRIX-CHAIN-ORDER(p)
                                                                                                               1 \quad n = p.length - 1
      for (int i = 1; i <= n; i++) {
    m[i][i] = 0;</pre>
                                                                                                               2 let m[1..n,1..n]
     for (int l = 2; l <= n; l++) {
  for (int i = 1; i <= n - l + 1; i++) {
    int j = i + l - 1;
    m[i][j] = Integer.MAX_VALUE;
  for (int k = i; k <= j - 1; k++) {
      int q = m[i][k] + m[k + 1][j] + (p[i - 1] * p[k] * p[j]);
      if (q < m[i][j]) {
         m[i][j] = q;
    }
}</pre>
                                                                                                               3 for i = 1 to n
                                                                                                               4
                                                                                                                           m[i,i] = 0
                                                                                                                                                               // l is the chain length
                                                                                                                5 for l=2 to n
                                                                                                                           for i = 1 to n - l + 1
                                                                                                                                  j = i + l - 1
                                                                                                                8
                                                                                                                                   m[i,j] = \infty
                                                                                                                9
                                                                                                                                   for k = i to j - 1
                                                                                                              10
                                                                                                                                          q = m[i,k] + m[k+1,j] + p_{i-1}p_kp_j
    }
                                                                                                              11
                                                                                                                                          if q < m[i, j]
                                                                                                              12
                                                                                                                                                 m[i,j] = q
     return m;
                                                                                                              13 return m
```

행과 열이 같은 부분을 0으로 채우고 행과 열이 같지 않은부분은 q에 계산된 값을 넣어 주었다. 그리고 계산된 q가 더 작으면 해당 자리에 q를 넣어주는 방식이다. 의사코드 대로 코딩을 하였다.

결과

*****	***각 단기	예별로 곱	셈의 수를	출력**	******
0	15750	7875	9375	11875	15125
0	0	2625	4375	7125	10500
0	0	0	750	2500	5375
0	0	0	0	1000	3500
0	0	0	0	0	5000
0	0	0	0	0	0

최소 곱셉의 수 : 15125

1 Bellman Ford

Bellman Ford algorithm은 가중치가 있는 방향 그래프에서 최단 경로 문제를 푸는 알고리즘이다. input데이터의 첫줄인 정점과 시작정점, 도작정점, 가중치를 분리하여 각각 배열에 담아서 진행 하였다. 동적할당을 하지 않았기에 코드가 많이 지저분하다. 이 데이터로부터 그래프를 생성하고 0번 정점으로부터 각 정점까지의 최단 거리를 구하는게 이번 과제의 목표이다.

```
BELLMAN-FORD(G, w, s)
                               INIT-SINGLE-SOURCE (G, s)
                               for i = 1 to |G.V| - 1
                                        for each edge (u, v) \in G.E
                                                 Relax(u, v, w)
                               for each edge (u, v) \in G.E
                                        if v.d > u.d + w(u, v)
                                                 return FALSE
                              return TRUE
void BellmanFord_(BellmanFord bf, int src) {
    int V = bf.V, E = bf.E;
int dist[] = new int[V];
for (int i = 0; i < V; i++) {
    dist[i] = Integer.MAX_VALUE;</pre>
  ----- Iteration %d -----\n", i);
                    \begin{split} & \text{dist}[v] = \text{dist}[u] + \text{weight;} \\ & \text{if (temp == Integer.MAX_VALUE) } \{ \\ & \text{System.out.printf("Update distance of %d from inf to %d \n", v, dist[v]);} \} & \text{else } \{ \end{split} 
                         lse {
   System.out.printf("Update distance of %d from %d to %d \n", v, temp, dist[v]);
        }
          System.out.printf("iteration %d distance : [ ", i);
for (int k = 0; k < V; k++) {
    System.out.print(dist[k] + " ");</pre>
          System.out.print("]\n\n"):
    }
for (int j = 0; j < E; j++) {
    int u = bf.edge[j].src;
    int v = bf.edge[j].dest;
    int weight = 0f.edge[j].weight;
    if [ddist[u] != Integer.MAX_VALUE && dist[u] + weight < dist[v]) {
        System.out.println("The bf has negative cycle");
}</pre>
   }
```

시작정점을 제외한 나머지 정점에 대한 거리를 모두 int의 최대값으로 설정하고 그래프의모든 간선에 대해 D(u,v) = D(s,u) + w(u,v)를 적용하는걸 정점의 개수에서 1뺀 횟수만큼반복한 뒤 한번더 실행했을 경우 그래프값의 변화가 생겼을 때 음수 사이클이 존재 한다고표시해 주었다.

결과

```
Iteration 0 ---
                ----- Iteration 0 -----
                                                                     Update distance of 1 from inf to 4
Update distance of 2 from inf to 3
Update distance of 2 from 3 to 0
Update distance of 1 from inf to 6
Update distance of 3 from inf to 11
Update distance of 2 from inf to 7
Update distance of 4 from inf to 2
                                                                     Update distance of 0 from 0 to -2 iteration 0 distance : [ -2 4 0 ]
Update distance of 3 from 11 to 4 iteration 0 distance : [ 0 6 7 4 2 ]
                                                                       ----- Iteration 1 -----
                                                                     Update distance of 1 from 4 to 2
Update distance of 2 from 0 to -2
Update distance of 0 from -2 to -4
iteration 1 distance : [ -4 2 -2 ]
Update distance of 1 from 6 to 2
Update distance of 4 from 2 to -2
iteration 1 distance : [ 0 2 7 4 -2 ]
        ----- Iteration 2 ----
                                                                     ----- Iteration 2 -----
iteration 2 distance : [ 0 2 7 4 -2 ]
                                                                     Update distance of 1 from 2 to 0
                                                                     Update distance of 2 from -2 to -4
Update distance of 0 from -4 to -6
                    --- Iteration 3 -
iteration 3 distance : [ 0 2 7 4 -2 ]
                                                                     iteration 2 distance : [ -6 0 -4 ]
```