2023 Fall

Instructor: Hoon Sung Chwa

Homework #4

Due: 12/14

HW4

이번 과제는 Greedy Algorithm, Min-Cut Max-Flow Theorem 관련 5개의 코딩 문제로 구성되어 있습니다. (**Total 100 points**)

자동 채점으로 점수를 집계하기에, 사소한 실수로 정답이 오답 처리되는 안타까운 경우가 잦습니다.

아래 주의사항들과, 별도 첨부 파일 CodingAssignmentGuidelines.pdf 에 명시되어 있는 주의사항들을 꼭 숙지해주세요.

Submission Format

모든 제출 파일은 **학번_문제번호.py** 로 작성해주시고, 하나의 **HW4_학번.zip** 파일로 묶어서 제출해 주세요. 코드는 Python(.py extension)으로 작성하시기 바랍니다.

파일 1: 학번_1.py

파일 2: 학번_2.py

파일 3: 학번_3.py

파일 4: 학번_4.py

파일 5: 학번_5.py

→ HW4_학번.zip 압축 후 제출

(파일명이 다르면 채점이 안됩니다!)

Recursion Limit

Python 에서는 재귀호출의 default depth 를 1,000 번으로 제한하고 있습니다. 이로 인해, 재귀호출 횟수를 초과하여 에러가 발생할 수 있습니다. 본인의 코드를 재귀함수로 구현한다면, sys 모듈을 이용해 아래와 같이 depth 를 1,000,000 으로 넉넉하게 설정해주세요.

import sys

sys.setrecursionlimit(10**6)

Note That

H43 는, 사용 권장한 sys 모듈 외에는 다른 어떠한 import 도 허용하지 않습니다. 이는 특정 자료구조에서 오는 시간적 이점을 최소화하고, 독립적인 알고리즘 설계를 장려하기 위한 목적입니다. 텍스트 검사로 sys 외의 다른 import 가 발견되면 해당 문제는 0 점 처리할 예정입니다.

1. 달구의 캠프파이어 (10 points)

달구가 공터에서 캠프파이어를 하려고 한다. 다양한 길이의 m 개의 나무토막이 있고, 달구들은 모든 장작을 원뿔형의 형태로 쌓아 불을 붙이려 한다. 양 옆에 위치한 나무토막의 길이 차이 중 최댓값(A)을 통해 나무토막이 얼마나 안정적으로 쌓였는지 알 수 있다. A 의 값이 작으면 작을수록 쌓인 나무토막이 안정적이다. 완벽한 캠프파이어를 위해 모든 나무토막을 최대한 안정적으로 쌓으려 한다. 이 때 A 의 값을 출력하는 프로그램을 작성하시오.

예시: 5 개의 장작이 주어졌을 때, 아래 그림과 같이 쌓는다. l_2 의 길이를 가지는 나무토막 기준으로 양 옆에 위치한 장작은 l_3 , l_1 의 길이를 가지는 나무토막이다.



조건:

모든 나무토막의 길이는 전부 다르다.

입력으로 들어오는 나무토막의 길이는 정렬이 안 된 채로 들어온다.

Input Format

첫째 줄에 장작의 수 m 이 주어진다. (3 < m < 100000, m 은 정수)

둘째 줄에 모든 장작들의 길이 l_i 가 공백으로 구분되어 주어진다. $(1 \le l_i \le 100000, l_i)$ 는 정수)

Output Format

첫째 줄에 A 의 값을 출력한다.

2023 Fall Instructor: Hoon Sung Chwa

Sample Input

7

15 2 10 7 12 4 1

Sample Output

6

 $\underline{Greedy\ Algorithm\ }$ 추천 / timeout per a testcase = $0.87\ s$

2023 Fall

Instructor: Hoon Sung Chwa

2. 달구의 건축사업 (25 points)

달구는 건축사업을 한다. 달구의 회사에는 B 명의 직원이 있다. 모든 직원은 시작지점(A)에서 동시에 출발한다. 이때, 50*50 크기의 지도를 보고 움직이는데, 지도에는 시작지점(A)와 집을 지어야 하는 위치(B), 장애물이 있는 위치(C)가 2 차원 좌표(x, y)로 주어진다. 모든 직원은 가로 또는 세로 방향으로 1 씩 움직일 수 있고, 경우에 따라 한 직원이 여러 집을 지을 수도 있고 아예 집을 짓지 않을 수도 있다. 지도가 주어졌을 때, 모든 직원의 최소 움직임으로 모든 B 에 집을 지으려 한다. 이 때 아래 조건들을 만족하며 모든 직원이 움직인 거리의 합을 출력하는 프로그램을 작성하시오.

조건:

집을 짓는 시간은 배제한다.

모든 직원들은 상, 하 좌, 우로만 움직일 수 있다. (대각선으로는 움직이지 못한다)

반드시 모든 직원이 움직일 필요는 없다.

장애물이 있는 곳은 지나갈 수 없다.

지도에 나와있는 영역 밖으로는 움직일 수 없다. (경계는 가능하다)

지도는 (0,0), (N,0), (0,N), (N,N)을 꼭짓점으로 잇는 사각형이다.

장애물에 의해 B 에 도달하지 못하는 경우는 없다고 생각한다.

Input Format

첫째 줄에 집을 지어야 하는 곳의 수 b, 장애물의 개수 c 가 공백으로 구분되어 주어진다. $(1 \le b \le 100, 1 \le c \le 100, b, c$ 는 정수)

둘째 줄에 시작 지점(A)의 좌표 (x_A, y_A) 가 공백으로 구분되어 주어진다.

셋째 줄부터 b+2 번째 줄까지 각 줄에 집을 지어야 하는 위치(B)의 좌표 (x_B, y_B) 가 공백으로 구분되어 주어진다.

b+3 번째 줄부터 b+c+2 번째 줄까지 각 줄에 장애물이 있는 위치(C)의 좌표 (x_C, y_C) 가 공백으로 구분되어 주어진다. (각 좌표들은 지도를 벗어나지 않는다.)

2023 Fall Instructor: Hoon Sung Chwa

Output Format

모든 B 에 집을 다 지었을 때, **모든 직원들이 움직인 거리의 합**을 출력한다.

Sample Input



Sample Output

17

Greedy Algorithm 추천 / timeout per a testcase = 12.59 s

Instructor: Hoon Sung Chwa

3. 달구의 대피 (10 points)

대구에 재난 상황이 발생해 디지스트에 있는 모든 달구가 학교 버스를 타고 대구 밖의 대피소에 모이려 한다. 대구에는 여러 개의 노드들이 있으며 각 노드들은 도로를 통해 연결되어 있다. 각 도로들은 최대로 수용할 수 있는 버스의 수가 정해져 있으며, 최대한 많은 달구들을 대피시키기 위한 최적의 경로를 계획해야 한다. 이 때 아래 주어진 조건에 조건들을 만족하며 대피소에 도착할 수 있는 최대 버스 수를 출력하는 프로그램을 작성하시오.

조건:

디지스트는 0, 대피소는 n-1 의 노드 번호를 가진다.

학교 버스는 모두 같은 도로로 움직인다.

주어지는 도로의 방향은 일방통행이다.

특정 두 노드 사이의 도로는 0~2 개다.

디지스트에서 대피소로 바로 이어지는 도로는 없다고 생각한다.

디지스트에서 대피소로 갈 수 없는 경우는 없다고 생각한다.

Input Format

첫째 줄에 구역의 \uparrow n 과 도로의 \uparrow m 이 공백으로 구분되어 주어진다. $(3 \le n \le 250, 2 \le m \le 500, n, m$ 은 정수)

둘째 줄부터 m+1 번째 줄까지 각 도로의 정보가 공백으로 구분되어 주어진다. 도로 정보는 세개의 정수로 구성되어 있으며, 이는 도로로 연결된 두 구역 시작 구역 a_i , 종료 구역 b_j , 해당 도로의 차량 용량 c_i 을 나타낸다. $(1 \le c_i \le 1000, c_i$ 는 정수)

Output Format

첫째 줄에 대피소에 도착할 수 있는 최대 버스 수를 출력한다.

2023 Fall Instructor: Hoon Sung Chwa

Sample Input

5 5			
0 1 3			
3 4 4			
123			
2 3 5			
2 4 6			

Sample Output

3

 $\underline{\text{Min-Cut Max-Flow Theorem}}$ $\frac{\text{Theorem}}{\text{Theorem}}$ $\frac{\text{Theorem}}{\text{Theorem}}$ $\frac{\text{Theorem}}{\text{Theorem}}$ $\frac{\text{Theorem}}{\text{Theorem}}$ $\frac{\text{Theorem}}{\text{Theorem}}$

Instructor: Hoon Sung Chwa

4. 달구의 경찰과 도둑 (25 points)

달구가 경찰과 도둑 놀이를 하고 있다. 경찰팀은 도둑이 시작지점부터 종료지점에 도착할 때까지 도둑을 잡아야 승리한다. 총 n 개의 거점이 존재하고, 시작지점과 종료지점도 거점에 포함된다. 도둑의 이동 경로는 거점과 거점끼리 연결된 길을 통해 움직일 수 있다. 경찰팀은 도둑을 확실하게 잡기 위해 전략을 세웠다. 전략은 도둑이 종료지점에 도착하려면 경찰이 배치된 도로를 반드시 지나가게끔 특정 도로에 인원을 배치하는 것이다. 다만, 각 도로의 폭에 따라서 그 도로를 막으려면 특정 수 이상의 인원을 배치해야 한다. 이때 전략에 맞게 최소로 인원을 배치할 때, 총 몇 명의 인원이 배치되는 지 출력하는 프로그램을 작성하시오.

조건:

시작지점은 0 번 node 번호를, 종료지점은 n-1 번의 node 번호를 가진다.

모든 도로는 일방통행이다.

특정 두 노드 사이의 도로는 0~2 개다.

시작 지점에서 종료 지점으로 바로 연결되는 길은 없다.

시작지점에서 종료지점으로 도착하지 못하는 경우는 없다.

Input Format

첫째 줄에 거점의 수 n 과 도로의 수 m 이 공백으로 구분되어 주어진다. $(3 \le n \le 100, 2 \le m \le 2,000, n, m$ 은 정수)

둘째 줄부터 m+1 번째 줄까지 도로의 정보가 공백으로 구분되어 주어진다. 도로 정보는 3 개의 정수로 구성되어 있으며, 이는 도로로 연결된 두 거점 시작 거점 a_i , 종료 거점 b_j , 도로에 배치해야 하는 최소 경찰의 인원 수 c_i 가 순서대로 주어진다. $(1 \le c_i \le 100,000, c_i$ 는 정수)

Output Format

최소로 경찰을 배치했을 때, 총 배치된 인원 수를 출력한다.

2023 Fall Instructor: Hoon Sung Chwa

Sample Input

5 6	
0 1 2	
2 4 2	
3 1 20	
0 3 15	
2 3 13	
0 2 19	

Sample Output

2

 $\underline{\text{Min-Cut Max-Flow Theorem}}$ $\frac{\text{Theorem}}{\text{Theorem}}$ $\frac{\text{Theorem}}{\text{Theore$

Instructor: Hoon Sung Chwa

5. 달구의 체력단련 (25 points)

달구는 최근 체력을 증진시키기 위해 학교와 기숙사를 왕복하며 뛴다. 러닝루트를 n 개의 노드로 구성된 undirected unweighted graph 로 매핑할 수 있다. 학교와 기숙사도 노드다. 매번 같은 경로를 뛰는 게 지겨웠던 달구는 **한번 방문한 노드는 다시 가지 않는다**. 이 때주어진 조건을 만족하며 **학교에서 기숙사를 최대한 많이 왕복할 수 있는 횟수**를 출력하는 프로그램을 작성하시오.

조건:

학교는 0, 기숙사는 n-1 의 노드 번호를 가진다.

학교 노드와 기숙사 노드를 직접 연결하는 길은 없다.

학교에서 기숙사 또는 기숙사에서 학교로 이동하는 편도 한번을 횟수 한 번으로 생각한다.

모든 길은 양방향 통행이 가능하다.

특정 두 노드 사이의 길은 0~1 개다.

학교와 기숙사는 여러 번 방문 가능하다.

Input Format

첫째 줄에 학교, 기숙사와 모든 쉼터의 개수의 합 n 과, 각 노드들과 학교, 기숙사가 연결된 길의 개수 m 이 공백으로 구분되어 주어진다. $(3 \le n \le 300, 2 \le m \le 10,000, n, m$ 은 정수)

둘째 줄부터 m+1 번째 줄까지 각 줄에 길의 시작 지점과 종료 지점이 공백으로 구분되어 주어진다. (두 지점은 $0\sim n-1$ 의 정수)

Output Format

첫째 줄에 학교와 기숙사를 오간 최대 횟수를 출력한다.

2023 Fall

Instructor: Hoon Sung Chwa

Sample Input

4 5			
2 3			
0 1			
1 2			
0 2			
1 3			

Sample Output

2

 $\underline{\text{Min-Cut Max-Flow Theorem}}$ $\frac{\text{5 Min-Cut Max-Flow Theorem}}{\text{5 Min-Cut Max-Flow Theorem}}$