

## 2조

에꼴캡스톤디자인 알고리즘

2022764034

이이슬

2020675008

김규민

2019675028

서보형

2022964004

김다빈

2022764048

최예진

***11049***

행렬 곱셈 순서

**김다빈**

## 문제

크기가  $N \times M$ 인 행렬 A와  $M \times K$ 인 B를 곱할 때 필요한 곱셈 연산의 수는 총  $N \times M \times K$ 번이다.  
행렬 N개를 곱하는데 필요한 곱셈 연산의 수는 행렬을 곱하는 순서에 따라 달라지게 된다.

예를 들어, A의 크기가  $5 \times 3$ 이고, B의 크기가  $3 \times 2$ , C의 크기가  $2 \times 6$ 인 경우에 행렬의 곱 ABC를 구하는 경우를 생각해보자.

- AB를 먼저 곱하고 C를 곱하는 경우  $(AB)C$ 에 필요한 곱셈 연산의 수는  $5 \times 3 \times 2 + 5 \times 2 \times 6 = 30 + 60 = 90$ 번이다.
- BC를 먼저 곱하고 A를 곱하는 경우  $A(BC)$ 에 필요한 곱셈 연산의 수는  $3 \times 2 \times 6 + 5 \times 3 \times 6 = 36 + 90 = 126$ 번이다.

같은 곱셈이지만, 곱셈을 하는 순서에 따라서 곱셈 연산의 수가 달라진다.

행렬 N개의 크기가 주어졌을 때, 모든 행렬을 곱하는데 필요한 곱셈 연산 횟수의 최솟값을 구하는 프로그램을 작성하시오.  
입력으로 주어진 행렬의 순서를 바꾸면 안 된다.

## 입/출력 조건

첫째 줄에 행렬의 개수  $N$  ( $1 \leq N \leq 500$ )이 주어진다.  
둘째 줄부터  $N$ 개 줄에는 행렬의 크기  $r$ 과  $c$ 가 주어진다. ( $1 \leq r, c \leq 500$ )  
항상 순서대로 곱셈을 할 수 있는 크기만 입력으로 주어진다.

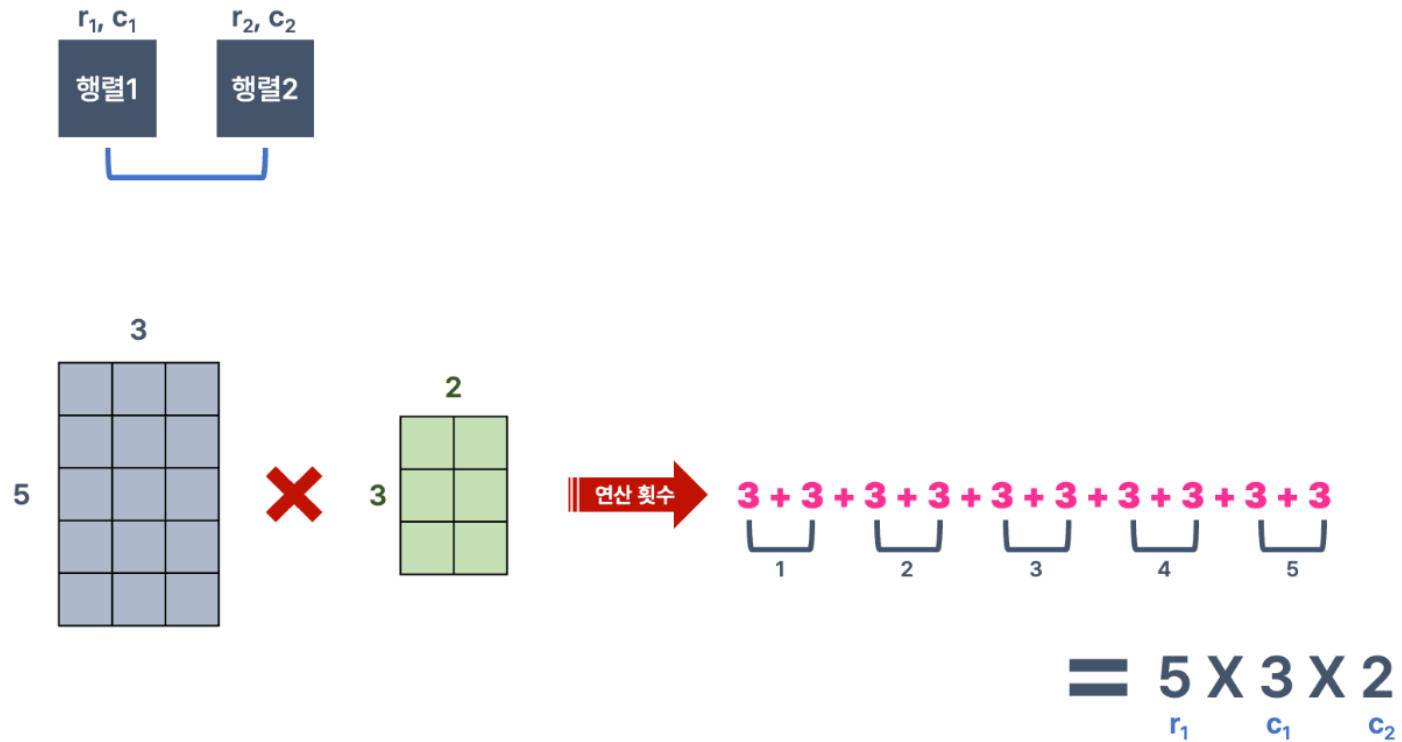
첫째 줄에 입력으로 주어진 행렬을 곱하는데 필요한 곱셈 연산의 최솟값을 출력한다.  
정답은  $2^{31}-1$  보다 작거나 같은 자연수이다. 또한, 최악의 순서로 연산해도 연산 횟수가  $2^{31}-1$ 보다 작거나 같다.

## 예제

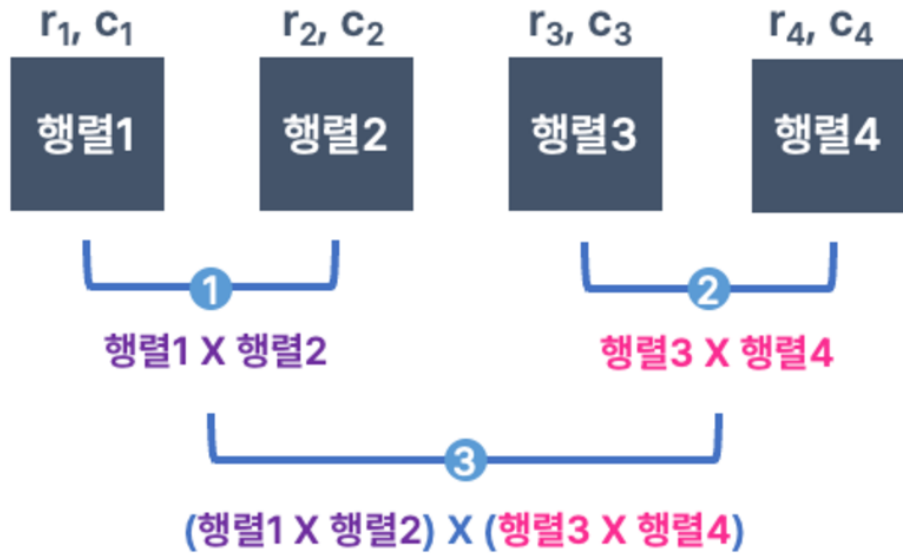
3  
5 3  
3 2  
2 6

90

## 2개 행렬을 곱할 경우



## 3개 이상의 행렬을 곱할 경우



## 결과 코드

```
import sys

# 데이터 입력
n = int(input())
arr = [list(map(int, sys.stdin.readline().split())) for _ in range(n)]

# dp 리스트 선언
dp = [[0]*(n) for _ in range(n)]

for term in range(1, n):
    for i in range(n): # 첫행렬 : i, 끝행렬: i+term
        if i + term == n: # 범위를 벗어나면 무시
            break

        dp[i][i+term] = int(1e9) # 지금 계산할 첫행렬과 끝행렬

        for t in range(i, i+term): # 만들어질 수 있는 각 경우에 대해 모두 비교 연산
            # 연산 횟수를 계산해 더 작은 연산 횟수를 저장
            dp[i][i+term] = min(dp[i][i+term],
                                dp[i][t]+dp[t+1][i+term] + arr[i][0] * arr[t][1] * arr[i+term][1])

print(dp[0][n-1])
```