

# -10211 Maximum Subarray-

소프트웨어학과 202021006 김예진

# Maximum Subarray

성공

출처



| 시간 제한 | 메모리 제한 | 제출   | 정답   | 맞은 사람 | 정답 비율   |
|-------|--------|------|------|-------|---------|
| 1 초   | 256 MB | 5080 | 2120 | 1628  | 42.013% |

## 문제

크기  $N$ 인 정수형 배열  $X$ 가 있을 때,  $X$ 의 부분 배열( $X$ 의 연속한 일부분) 중 각 원소의 합이 가장 큰 부분 배열을 찾는 Maximum subarray problem(최대 부분배열 문제)은 컴퓨터 과학에서 매우 잘 알려져 있다.

여러분은  $N$ 과 배열  $X$ 가 주어졌을 때,  $X$ 의 maximum subarray의 합을 구하자. 즉,  $\max_{1 \leq i \leq j \leq N} (X[i] + \dots + X[j])$ 를 구하자.

## 입력

입력 파일의 첫 번째 줄에 테스트 케이스의 수를 의미하는 자연수  $T$ 가 주어진다. 그 다음에는  $T$ 개의 테스트 케이스가 주어진다.

각 테스트케이스 별로 첫 번째 줄에 배열의 크기  $N$ 이 주어진다. ( $1 \leq N \leq 1,000$ )

그리고 두 번째 줄에 배열  $X$ 의 내용을 나타내는  $N$ 개의 정수가 공백으로 구분되어 주어진다. 이때 주어지는 수는 절댓값이 1,000보다 작은 정수이다.

## 출력

각 테스트케이스 별로 maximum subarray의 합을 줄로 구분하여 출력한다.

### 예제 입력 1 [복사](#)

```
2
5
1 2 3 4 5
5
2 1 -2 3 -5
```

### 예제 출력 1 [복사](#)

```
15
4
```

-> 배열 x에서 부분배열 중 원소의 합이 가장 큰 부분을 찾기

# 접근 방법

- 1) 부분합을 나타내는 변수인 sum과 부분합의 최대값을 나타내는 max변수를 nums[0]으로 초기화. ( 비교할 첫 수를 고정해놓기 위함)
- 2) Nums배열의 크기 만큼 반복
  - 1)  $Sum + nums[i] < nums[i]$  이면?
    - 수를 더했지만, 원래의 부분합보다 작아지므로,  $sum = nums[i]$ . 이 과정을 하면서 만약에  $sum > max$ 이면 max값을 sum으로 갱신해줌.
  - 2)  $sum + nums[i] > nums[i]$  이면?
    - 수를 더함으로써 부분합이 더 커짐. 따라서 sum 에  $nums[i]$ 를 더해주고, 만약 sum이 max보다 크다면 max갱신
- 3) Max리턴

# 코드 설명

```
1 // Baekjoon_10211.cpp
2 #include <iostream>
3 #include <vector>
4 using namespace std;
5 int maxSubArr(vector<int>& nums){
6     int sum = nums[0];
7     int max = nums[0];
8
9     for (int i = 1; i < nums.size(); i++){
10         if (sum + nums[i] < nums[i]){
11             sum = nums[i];
12             if (sum > max)
13                 max = sum;
14         }
15
16         else {
17             sum += nums[i];
18             if (sum > max)
19                 max = sum;
20         }
21     }
22
23     return max;
24 }
25
```

sum(부분합)과 max(부분합들 중에 최대값)을 나중  
에 비교할 때 초기값을 설정해 주기 위해  
nums 배열의 0번째 값으로 초기화 해준다.

위에 sum과 max를 nums[0]으로 초기화 해줬으므로 for문  
의 i는 1부터 시작.

1.  $sum + nums[i] < nums[i]$

- 부분합에 i번째 수를 더한게 i번째 수보다 작다는 것은 i번째  
수가 오히려 부분합을 더 작게 만든다는 것을 알 수 있음. 따라서  
 $sum = nums[i]$

2.  $sum + nums[i] > nums[i]$

- 부분합에 i번째 수를 더했을 때 sum이 더 커졌으므로, sum에  
nums[i]를 더해준다.

# 코드 설명

```
25
26 int main(void){
27     int TestCase;
28     int nums;
29     vector<int> n;
30
31     cin >> TestCase;
32
33     for (int i = 0; i < TestCase; i++){
34         cin >> nums;
35         n.clear();
36         for (int j = 0; j < nums; j++){
37             int temp;
38
39             cin >> temp;
40             n.push_back(temp);
41
42         }
43         cout << maxSubArr(n) << '\n';
44     }
45
46     return 0;
47
48 }
```



1번째 for문 (33~35)

Testcase만큼 반복 (시행 횟수)

- nums배열의 크기를 입력 받음

- 반복을 시작할 때마다 부분합을 초기화 해주기 위해

Clear()이라는 벡터 초기화 함수를 사용.

2번째 for문 (36~42)

- nums의 수만큼 n벡터에다가 수를 입력받음.

1번째 for문(43~44)

- maxSubArr함수에 n벡터를 넣어 결과값 출력

감삼당 😎