



17.

부분 합

- 1. INTRO
  - Prefix sum 구하기
  - 분산 구하기
  - 2차원에서의 확장
- 2. 예제 : 합이 0에 가장 가까운 구간
- 3. 문제 : 크리스마스 인형
  - 생략
- 4. BOJ 문제

# INTRO

- 단일 문제로는 잘 나오지 않음
- 주로 DP등 더 큰 문제를 풀기 전에 pre-calculate
- 시간복잡도의 차수를 한 단계 낮춰주는 효과

# INTRO – prefix sum 구하기 (1)

## ▪ Prefix sum (접두사 합)

- [https://en.wikipedia.org/wiki/Prefix\\_sum](https://en.wikipedia.org/wiki/Prefix_sum)

$$\begin{aligned}y_0 &= x_0 \\y_1 &= x_0 + x_1 \\y_2 &= x_0 + x_1 + x_2 \\&\dots\end{aligned}$$

input numbers	1	2	3	4	5	6	...
prefix sums	1	3	6	10	15	21	...

- $psum[i] = \sum_{j=0}^i arr[j]$  // psum[i] : 0부터 i까지의 구간 합
- $psum[i] = psum[i-1] + arr[i]$
- $arr[a] + arr[a+1] + \dots + arr[b-1] + arr[b] = psum[b] - psum[a-1]$
- 어떤 구간  $[a,b]$  ( $0 \leq a \leq b \leq N$ ) 에서의 배열의 합을 계산할 때 complexity  
:  $O(b-a) = O(n)$
- Prefix sum를 구해두면 구간 합 쿼리를  $O(1)$  에 계산 가능

# INTRO – prefix sum 구하기 (2)

- <https://www.acmicpc.net/problem/11441>
  - 매번 구하기 vs 구해두고 쓰기
  - prefix sum을 한번 구해두면 계속 사용 가능 ( 일종의 DP )
  - <https://github.com/taej0127/ps2016/blob/master/prefix%20sum.cpp>
  - $\text{psum}[b] - \text{psum}[a-1]$
  - a 가 0일 때 ??                      Ex) ( [0, 3] 같은 쿼리 )

# INTRO – prefix sum 구하기 (3)

## ■ 해결책

- 1. psum[]을 index가 1부터 시작하도록 구현
  - Psum[0] = 0, psum[i] = [1,i] 에서의 합
  - 문제 입력에서 배열 인덱스가 1부터 시작할 때 유용
  - <https://github.com/taej0127/ps2016/blob/master/prefix%20sum2.cpp>
- 2. index가 0일때만 예외 처리 (교재)
  - [a,b] 에서 a가 0일 때는 psum[b]
- 3. C++ STL partial\_sum (in <numeric>) 을 이용한 prefix sum
  - 링크
  - <https://github.com/taej0127/ps2016/blob/master/prefix%20sum3.cpp>



# INTRO - 분산 구하기

- 합을 구했으면 평균은 쉬움
- 분산??  $A[i] \cdot A[i]$  에 대한 prefix sum (prefix square sum) 을 미리 구함
- $\text{sqpsum}[i] = \text{sqpsum}[i-1] + a[i] \cdot a[i]$

$$\begin{aligned} v &= \frac{1}{b-a+1} \cdot \sum_{i=a}^b (A[i] - m_{a,b})^2 \\ &= \frac{1}{b-a+1} \cdot \sum_{i=a}^b (A[i]^2 - 2A[i] \cdot m_{a,b} + m_{a,b}^2) \\ &= \frac{1}{b-a+1} \cdot \left( \sum_{i=a}^b A[i]^2 - 2m_{a,b} \cdot \sum_{i=a}^b A[i] + (b-a+1)m_{a,b}^2 \right) \end{aligned}$$

# INTRO – 2차원으로의 확장

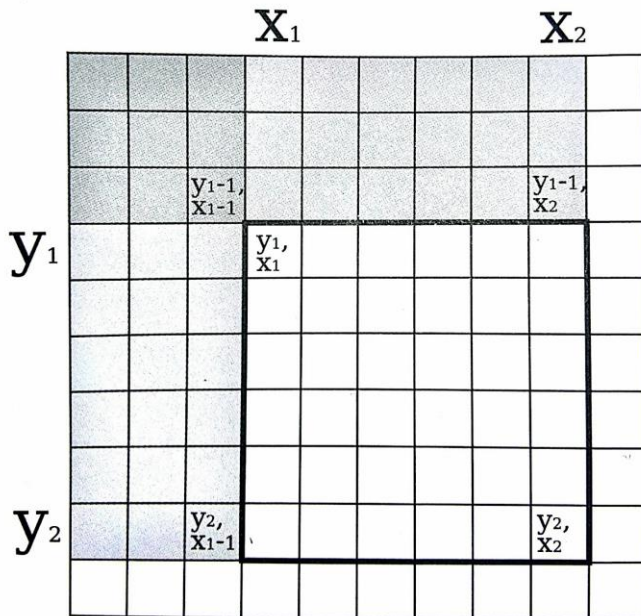


그림 17.1 A[y<sub>1</sub>, x<sub>1</sub>]부터 A[y<sub>2</sub>, x<sub>2</sub>]까지의 직사각형 구간의 합 구하기

$$\begin{aligned} \text{sum}(y_1, x_1, y_2, x_2) &= \text{psum}[y_2][x_2] \\ &- \text{psum}[y_2][x_1-1] \\ &- \text{psum}[y_1-1][x_2] \\ &+ \text{psum}[y_1-1][x_1-1] \end{aligned}$$

// 어떤 2차원 배열 A[][] 의 부분합 psum[][] 이 주어질 때,  
// A[y<sub>1</sub>, x<sub>1</sub>] 과 A[y<sub>2</sub>, x<sub>2</sub>] 을 양 끝으로 갖는 부분 배열의 합을 반환한다.

```
int gridSum(const vector<vector<int>> & psum, int y1, int x1, int y2, int x2)
{
    int ret = psum[y2][x2];
    if(y1 > 0) ret -= psum[y1-1][x2];
    if(x1 > 0) ret -= psum[y2][x1-1];
    if(y1 > 0 && x1 > 0) ret += psum[y1-1][x1-1];
    return ret;
}
```



# INTRO

- 구간 곱 ... 등등으로 확장 가능
- 주의점 : psum 에서의 overflow 주의

## 예제 : 합이 0에 가장 가까운 구간

i	0	1	2	3	4	5	6	7	8	9
A[i]	-14	7	2	3	-8	4	-6	8	9	11

- 양수 음수가 모두 포함된 배열  $A[]$  에서 구간 합이 0에 가장 가까운 구간 찾기
  - $arr[a] + arr[a+1] + \dots + arr[b-1] + arr[b] = psum[b] - psum[a-1]$
  - 좌변 값이 가장 작다는 것은  $psum$  간의 차이가 가장 적다는 뜻
- $psum[]$  을 구한 후 정렬
- 인접 구간에서 최소 차이가 답 - Complexity :  $O(n \lg n)$  (정렬)
- <https://github.com/taej0127/ps2016/blob/master/%ED%95%A9%EC%9D%B4%200%EC%97%90%20%EA%B0%80%EC%9E%A5%20%EA%B0%80%EA%B9%8C%EC%9A%B4%20%EA%B5%AC%EA%B0%84.c%20pp>

# 문제 : 크리스마스 인형

- 부분 합 + DP

# BOJ 문제

- <https://www.acmicpc.net/problem/11659>
- <https://www.acmicpc.net/problem/10986>
- <https://www.acmicpc.net/problem/3673>
- <https://www.acmicpc.net/problem/1912> ( + DP?)
- <https://www.acmicpc.net/problem/1806>

# 더 공부할 거리

구간 쿼리(최소값, 최대값, 최대 출연빈도 .... ) 에 대한 일반적인 해결책을 제공하는 자료구조

=> 구간 트리(Segment Tree) (24장)