기초알고리즘, 분할정복 (divide and conquer)

EUnS

May 3, 2020

```
\begin{split} & \text{INSERTION-SORT(A)} \\ & \text{for } j = 2 \text{ to } A. \text{length} \\ & \text{key} = A[j] \\ & \text{// Insert } A[j] \text{ into the sorted sequence } A[1 \dots j-1]. \\ & \text{i} = j-1 \\ & \text{while } i > 0 \text{ and } A[i] > \text{key} \\ & \text{A[i+1]} = A[i] \\ & \text{i} = i-1 \\ & \text{A[i+1]} = \text{key} \end{split}
```

4

6

9

시간복잡도

• 최악의 경우 시간 복잡도

 $\Theta(n^2)$

• 최선의 경우 시간 복잡도

 $\Theta(n)$

• 평균 시간 복잡도

 $\Theta(n^2)$

시간복잡도

- if에 의해서 정확하게 구하기 어렵다.
- 입력 자료의 상태에 따라 시간 복잡도는 바뀐다.
- 최악은 for문만을 가지고 단순 계산해도 무방.
- ps에선 1초에 10⁹(1억번)정도 계산한다고 생각하고 어림잡아 계산.

분할정복

문제를 세가지 단계를 거치면서 재귀적으로 문제를 푼다.

- 분할: 현재의 문제와 동일하되 입력의 크기가 더 작은 다수의 부분 문제로 분할한다.
- 정복: 부분 문제를 재귀적으로 풀어서 정복. 부분 문제의 크기가 충분히 작으면 직접적인 방법으로 푼다.
- ◎ 결합 : 부분 문제의 해를 결합해 원래 문제의 해가 되도록 만든다.

분할정복 예시

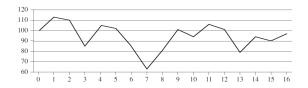
- 머지소트
- 최대부분 배열문제를 해결하는 알고리즘
- 행렬 곱
- 퀵소트
- FFT
- 카라추바 알고리즘

분할정복 예시

- 머지소트
- 최대부분 배열문제를 해결하는 알고리즘
- 행렬 곱
- 퀵소트
- FFT
- 카라추바 알고리즘

최대 부분 배열문제(Maximum subarray problem)

• 배열값중 구간 끝값의 차가 가장 큰 구간 찾기



해

Day																
Price																
Change	13	-3	-25	20	-3	-16	-23	18	20	-7	12	-5	-22	15	-4	7

• 주먹구구 과제로 만들어올것.

- 인덱스 low... high 사이의 임의의 mid를 잡고 이 중 최대 부분 배열이 어디에 속하는지 생각해보자.
- low ,mid 사이
- mid high 사이
- mid를 걸치는 low high 사이
- 이것이 분할의 세가지 케이스

- 인덱스 low... high 사이의 임의의 mid를 잡고 이 중 최대 부분 배열이 어디에 속하는지 생각해보자.
- low ,mid 사이
- mid high 사이
- mid를 걸치는 low high 사이

- 정복 : 상수시간.
- 결합 : 걸쳐있는 경우 좌우 길이를 새로 구하고 각각의 길이를 리턴한뒤 비교한다.

```
FIND-MAXIMUM-SUBARRAY(A, low, high)
if high == low
    return (low, high, A[low]) // base case: only one element
else mid = (low + high)/2
    (left-low, left-high, left-sum)
        = FIND-MAXIMUM-SUBARRAY(A, low, mid)
    (right-low, right-high, right-sum)
        = FIND-MAXIMUM-SUBARRAY(A, mid + 1, high)
    (cross-low, cross-high, cross-sum)
        = FIND-MAX-CROSSING-SUBARRAY(A, low, mid, high)
    if left -sum >= right -sum and left -sum >= cross -sum
        return (left-low, left-high, left-sum)
    elseif right-sum >= left-sum and right-sum >= cross-sum
        return (right-low, right-high, right-sum)
    else return (cross-low, cross-high, cross-sum)
```

6

```
FIND-MAX-CROSSING-SUBARRAY(A, low, mid, high)
left - sum = -inf
sum = 0
for i = mid downto low
    sum = sum + A[i]
    if sum > left -sum
        left - sum = sum
        max-left = i
        right — sum = -inf
sum = 0
for j = mid + 1 to high
    sum = sum + A[j]
    if sum > right -sum
        right -sum = sum
        max-right = i
return (max-left, max-right, left-sum + right-sum)
```