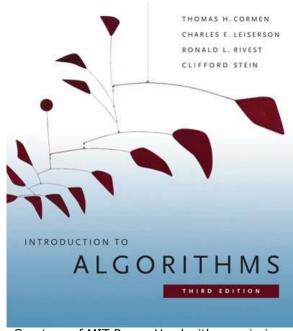
6.006- 알고리즘 개론



Courtesy of MIT Press. Used with permission.

3강

목차

- 정렬!
 - 삽입 정렬
 - 합병 정렬
- 재귀 풀이

정렬 문제

입력: 숫자 배열 A[1...n]

출력: A 의 순서 배열 B[1...n]

예시: B[1] ≤ B[2] ≤ ... ≤ B[n].

예시: A = [7, 2, 5, 5, 9.6] \rightarrow B = [2, 5, 5, 7, 9.6]

어떻게 하면 효과적으로 정렬할 수 있을까?

왜 정렬을 해야 할까?

- 확실한 응용 사례
 - MP3 보관함 정렬
 - 전화번호부 정리
- 일단 정렬되면 쉬워지는 문제들
 - 중간값 또는 가장 가까운 쌍 찾기
 - 이진 탐색, 통계적 이상치 확인
- 생소한 응용 사례
 - 데이터 압축: 정렬로 중복된 부분 검출
 - 컴퓨터 그래픽: 앞에서 뒤로 화면 렌더링

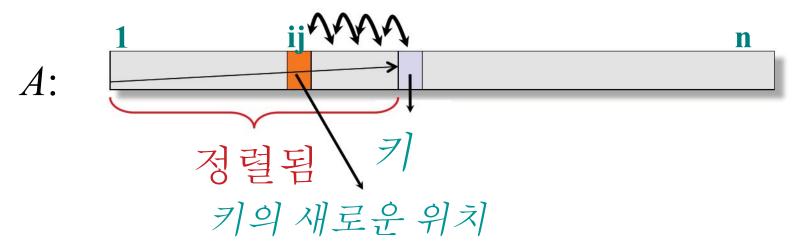
삽입 정렬

```
삽입 정렬 (A, n) ▷ A[1..n]

j ← 2 부터 n 까지 반복

알맞은 자리로 쌍별 스왑을 통해서
키 A[j] 를 (이미 정렬된) 보조 배열인 A[1..j-1] 에 삽입
```

반복되는 j에 대한 그림:

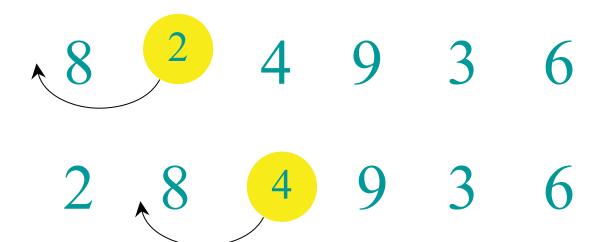


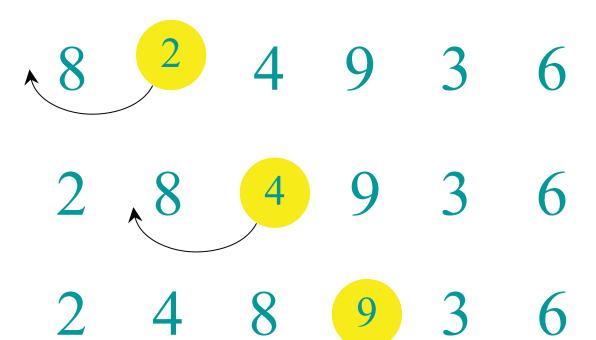
8 2 4 9 3 6

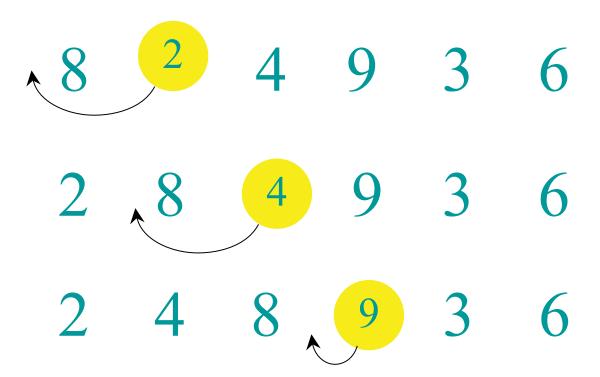
8 2 4 9 3 6

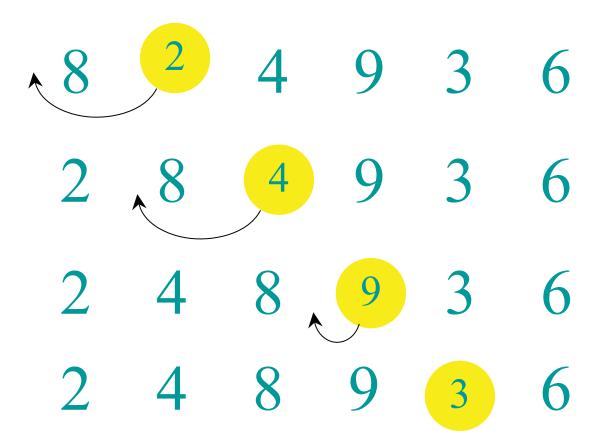


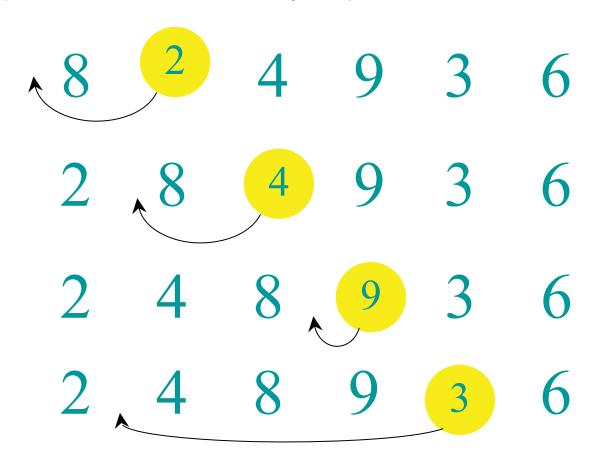
2 8 4 9 3 6

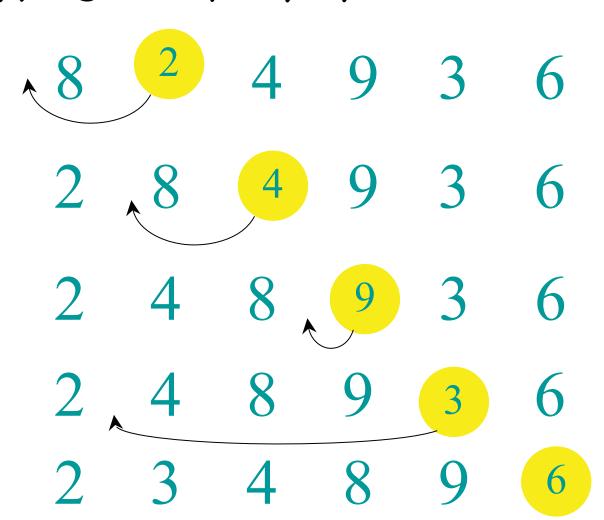


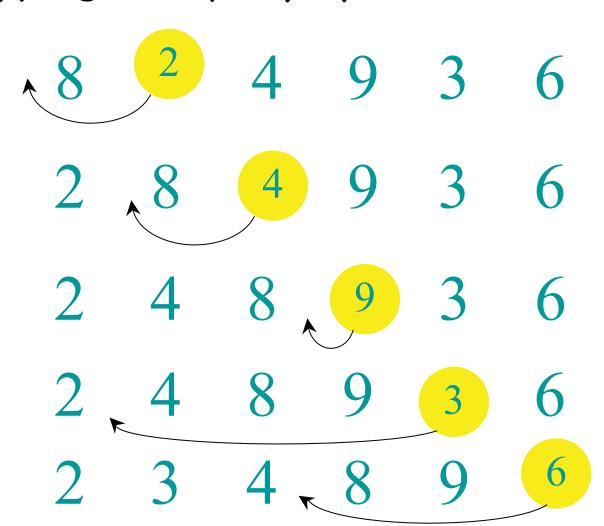


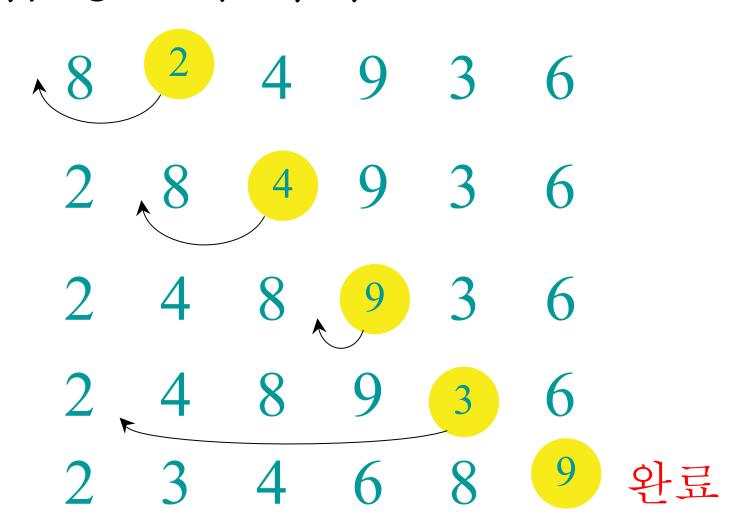












실행 시간은? $\Theta(n^2)$ 임. 왜냐하면 $\Theta(n^2)$ 비교와 $\Theta(n^2)$ 스왑이므로. 예시: 입력값이 $A=[n, \hbar-1, n-2, \ldots, 2, 1]$ 인 경우

이진 삽입 정렬

```
이진 삽입 정렬 (A, n) ▷ A[1..n]

j ← 2 부터 n 까지 반복

(이미 정렬된) 보조 배열인 A[1..j-1]에 키 A[j] 삽입.
알맞은 위치를 찾기 위해 이진 탐색 사용.
```

이진 탐색은 $\Theta(\log n)$ 시간이 걸림. 하지만 삽입 후 항목을 옮기는 것도 $\Theta(n)$ 시간이 걸림.

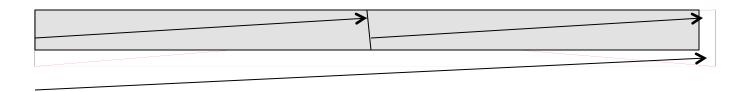
복잡도: Θ(n log n) 비교 (n²) 스왑

합병 정렬이란?

분할 정복

합병 정렬 $A[1 \dots n]$

- 1. n = 1일 때, 바로 끝 (정렬할 거 없음).
- 2. 그 외의 경우, A[1..n/2]과 A[n/2+1..n]을 재귀적으로 정렬.
- 3. 두 정렬된 보조 배열 "합병"



핵심 서브 루틴: 합병

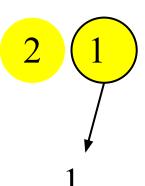
20 12

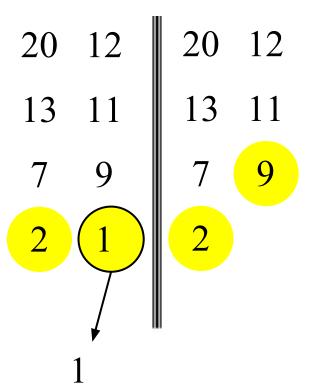
13 11

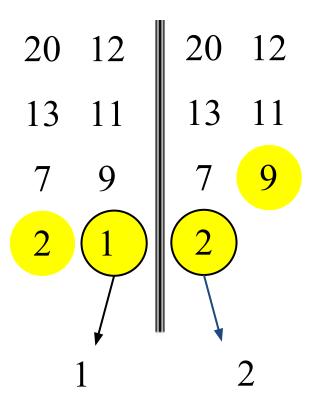
7 9

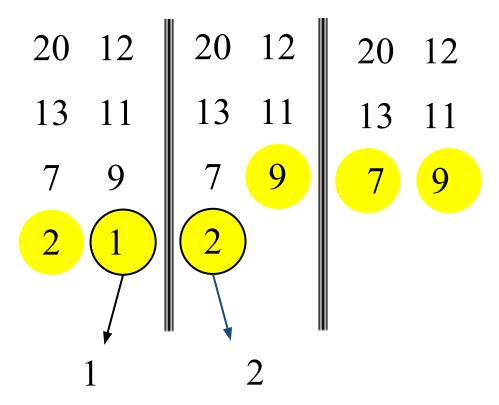
2 1

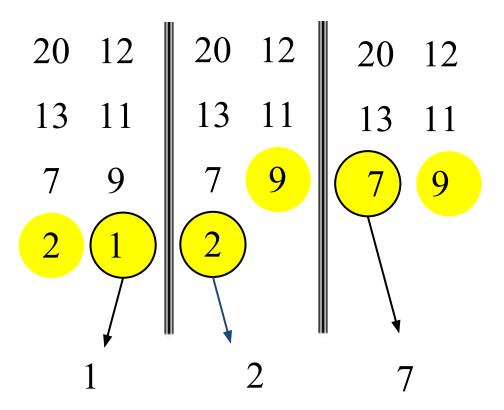
- 20 12
- 13 11
- 7 9

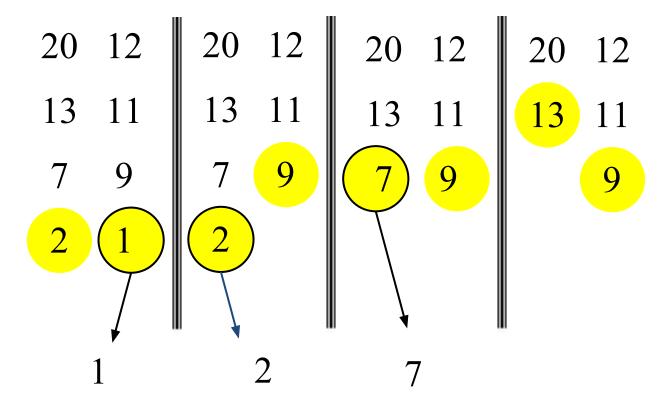


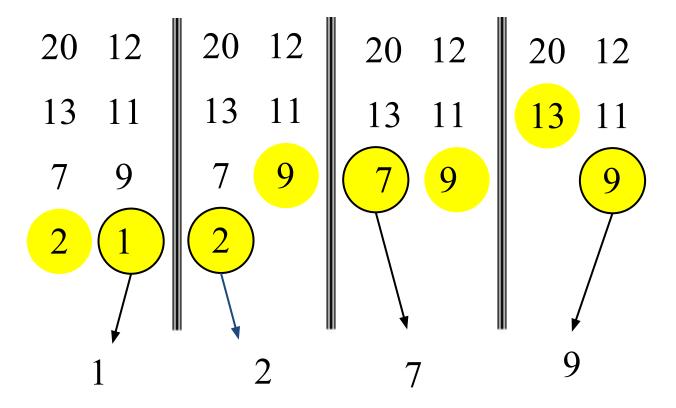


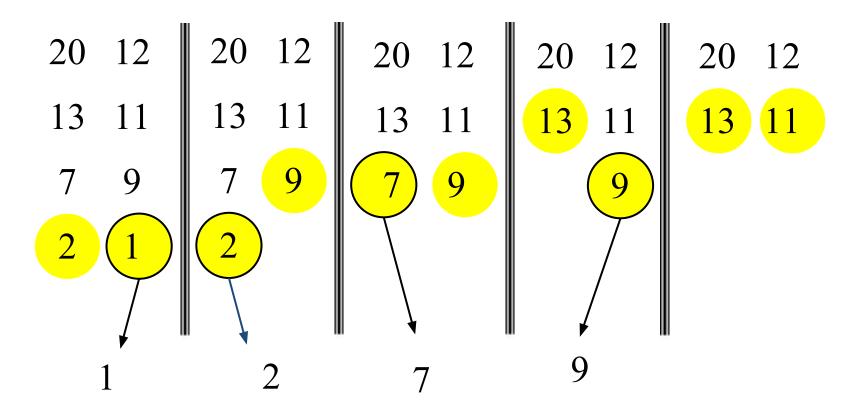


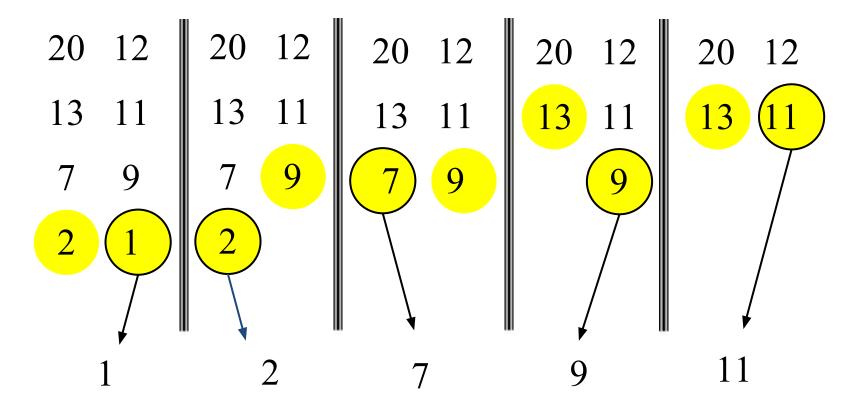


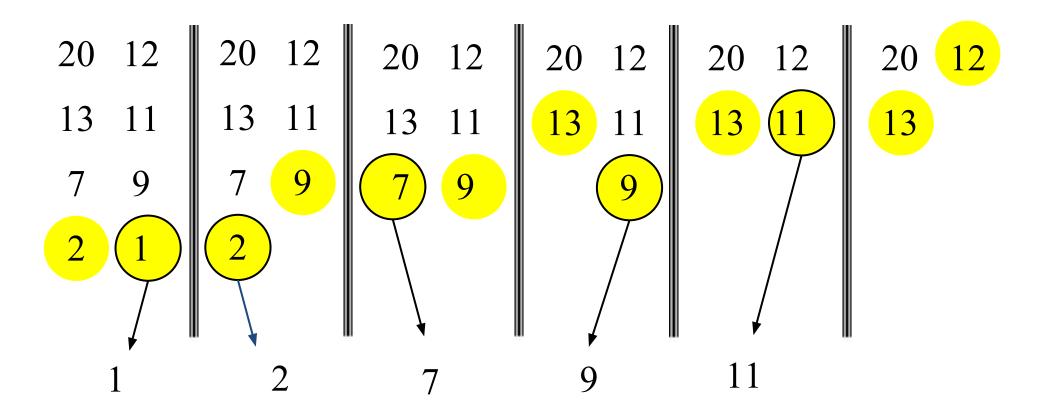


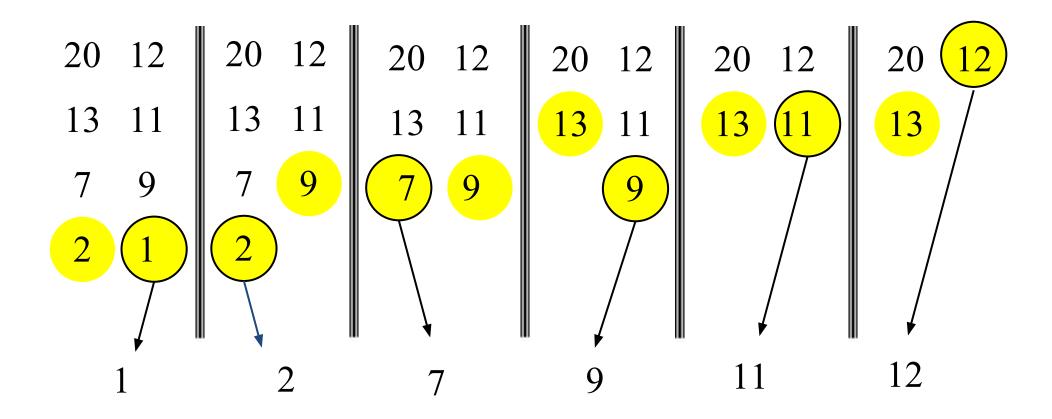


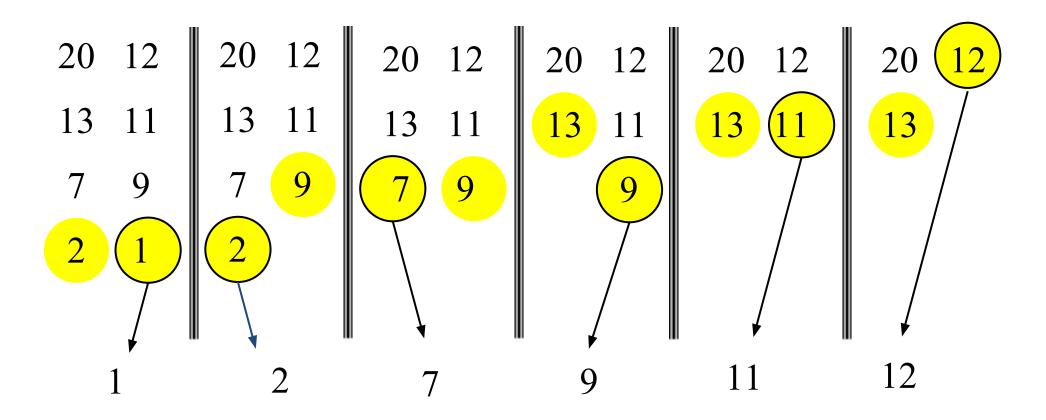












총 n 개의 항목을 합병하는 데 걸리는 시간 = $\Theta(n)$ (선형적 시간)

합병정렬분석

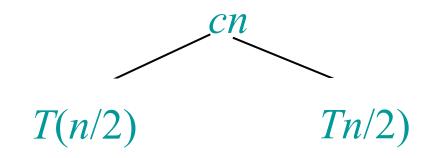
$$T(n) = \begin{cases} \Theta(1) \ (n = 1 일 \ \text{때}); \\ 2T(n/2) + \Theta(n) \ (n > 1 일 \ \text{때}); \end{cases}$$
 $T(n) = ?$

재귀 풀이

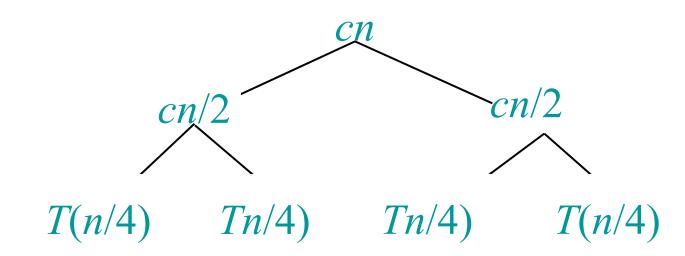
풀이: T(n) = 2T(n/2) + cn (c > 0 은 상수)

풀이:
$$T(n) = 2T(n/2) + cn (c > 0$$
은 상수)
$$T(n)$$

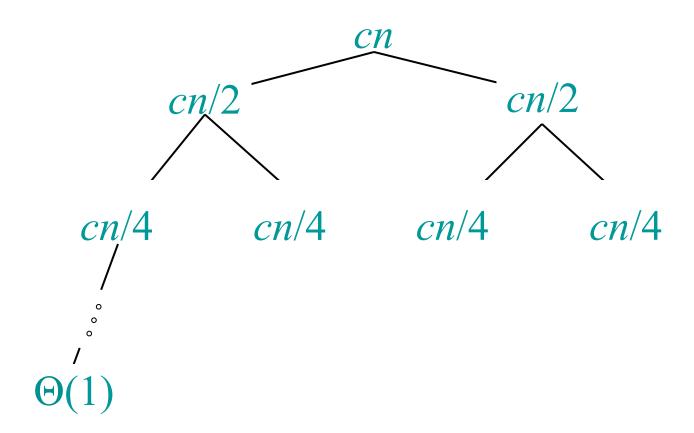
풀이:
$$T(n) = 2T(n/2) + cn (c > 0 은 상수)$$



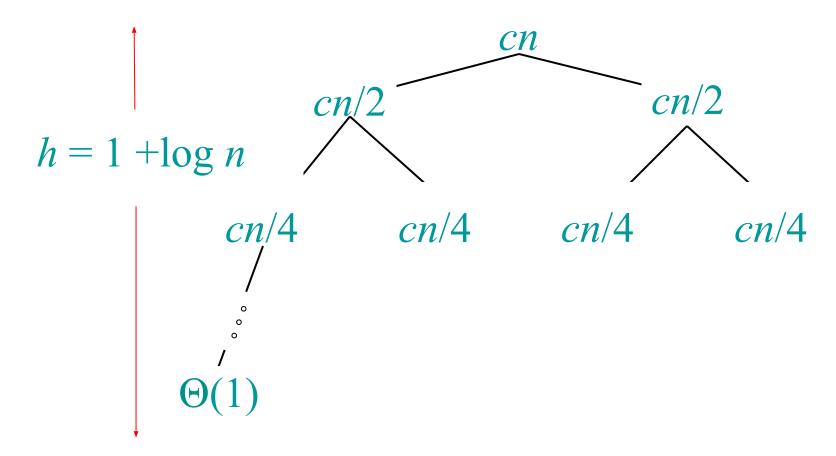
풀이: T(n) = 2T(n/2) + cn (c > 0 은 상수)



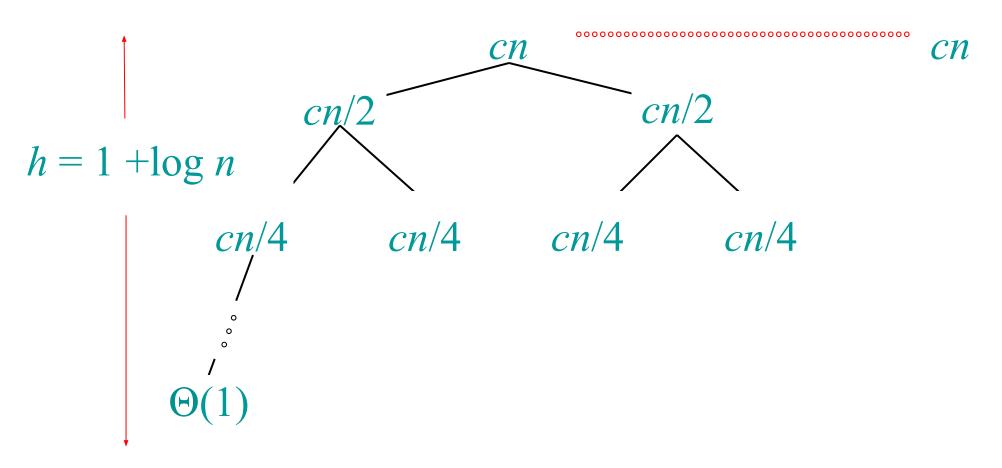
풀이: T(n) = 2T(n/2) + cn (c > 0 은 상수)



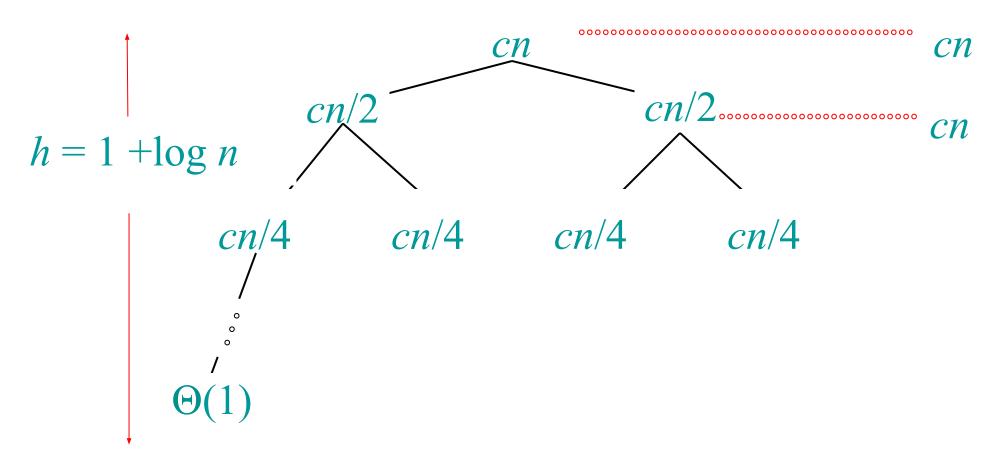
풀이:
$$T(n) = 2T(n/2) + cn (c > 0 은 상수)$$



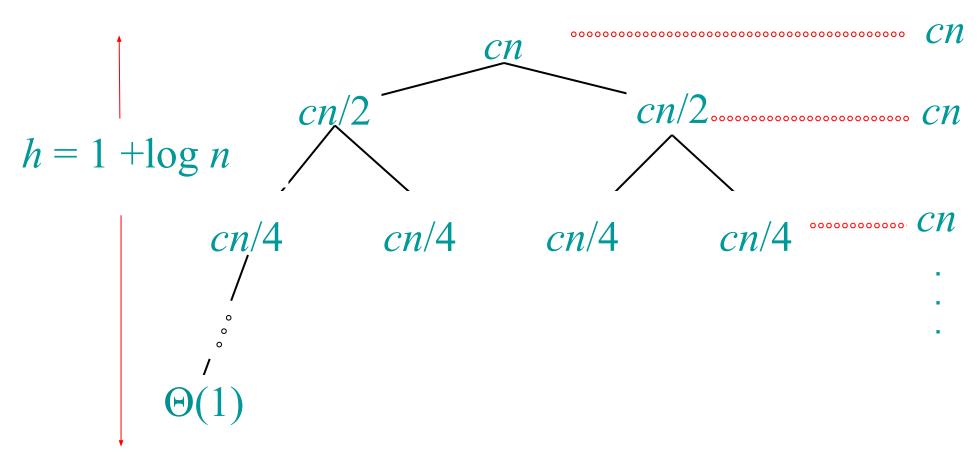
풀이:
$$T(n) = 2T(n/2) + cn (c > 0 은 상수)$$



풀이:
$$T(n) = 2T(n/2) + cn (c > 0 은 상수)$$



풀이: T(n) = 2T(n/2) + cn (c > 0 은 상수)



풀이:
$$T(n) = 2T(n/2) + cn (c > 0$$
은 상수)

$$cn = 1 + \log n$$

$$cn/2 \qquad cn/2 \qquad cn$$

$$cn/4 \qquad cn/4 \qquad cn/4 \qquad cn/4$$

$$\vdots$$

$$\Theta(1) \qquad \# \mathfrak{L} = n$$

$$\Theta(n)$$

풀이:
$$T(n) = 2T(n/2) + cn (c > 0$$
은 상수)

총합?

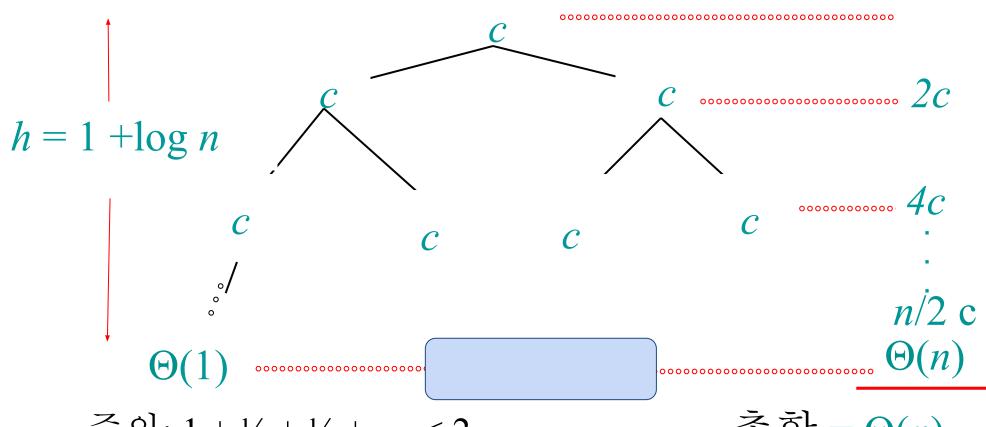
풀이:
$$T(n) = 2T(n/2) + cn (c > 0 은 상수)$$

$$cn/2 \qquad cn/2 \qquad cn/2 \qquad cn$$

$$cn/4 \qquad cn/4 \qquad c$$

다른 재귀에 대한 트리

풀이: T(n) = 2T(n/2) + c (c > 0은 상수)



주의: 1 + ½ + ¼ + ... < 2 잎에서 일어나는 모든 작업 총합 = $\Theta(n)$

또 다른 재귀에 대한 트리

풀이:
$$T(n) = 2T(n/2) + cn^2 (c > 0 은 상수)$$

$$cn^2$$

$$h = 1 + \lg n$$

$$cn^2/4$$

$$cn^2/4$$

$$cn^2/4$$

$$cn^2/4$$

$$cn^2/4$$

$$cn^2/4$$

$$cn^2/4$$

$$en^2/4$$

$$en^2/4$$

$$en^2/4$$

주의: 1 + ½ + ¼ + ... < 2 루트에서 일어나는 모든 작업

총합 =
$$\Theta(n^2)$$

MIT OpenCourseWare http://ocw.mit.edu

6.006 알고리즘의 기초 가을 2011

본 자료 이용 또는 이용 약관에 대한 정보를 확인하려면 다음의 사이트를 방문하십시오: http://ocw.mit.edu/terms.