

4. 분할정복

4.4 점화식을 풀기 위한 재귀 트리 방법

재귀 트리(recursion tree)에서는 각 노드가 재귀 호출되는 하위 문제 하나의 비용을 나타낸다. 트리의 각 레벨마다 그 비용을 합한 후 모든 레벨당 비용을 합한다.

예시: $T(n) = 3T(n/4) + cn^2$

$T(n)$ 은 $cn^2 + T(n/4)$ 3개로 이루어진다. 각 $T(n/4)$ 는 $c(n/4)^2 + T(n/16)$ 3개로 이루어진다. 즉 맨 위부터 각 레벨은 cn^2 1개, $c(n/4)^2$ 3개, $c(n/16)^2$ 9개 ..로 반복됨을 알 수 있다. 이것이 어느정도 깊이까지 반복될까? 크기를 살펴보면 $n \rightarrow n/4 \rightarrow n/16$ 이므로 레벨 i 에서는 $n/(4^i)$ 임을 유추할 수 있다. 따라서 $4^i = n$ 일때까지 반복되므로 $i = \log_4(n)$ 이라는 정수일때 까지 반복된다. i 는 0단계부터였으므로 총 횟수 $\log_4(n) + 1$ 개 이다. 레벨 $i = \log_4(n)$ 이다.

위에서 말했듯 각 비용은 레벨이 0부터 cn^2 , $(c(n/4)^2) \times 3$, $(c(n/16)^2) \times 9$, ... 의 형태를 보이는데, 정리하면 레벨이 증가하면서 3배씩 증가하므로 레벨 i 에서 모든 노드의 총 비용은 $(3/16)^i \times cn^2$ 이다. 마지막 레벨인 $i = \log_4(n)$ 일때를 합을 구해보면?

$$\begin{aligned}(3/16)^i * cn^2 &= (3^i / 4^{2i}) * cn^2, i = \log_4 n \text{이므로} \\ (3^{\log_4 n} / n^2) * cn^2 &= c3^{\log_4 n} \\ 3^{\log_4 n} &= n^{\log_4 3} \text{이기 때문에} \\ c3^{\log_4 n} &= cn^{\log_4 3} \text{이다. 따라서 마지막 레벨 } i = \log_4 n \text{일때 총 비용은} \\ cn^{\log_4 3} &\text{이고, } \Theta(n^{\log_4 3}) \text{이라 할 수 있다.}\end{aligned}$$

위에서 쓰인 지수와 로그 법칙은 가장 아래에 설명해놨으니 참고하길 바란다. 넘어가서, 모든 레벨에서 합을 구해보자.

$$\begin{aligned}T(n) &= cn^2 + \frac{3}{16}cn^2 + \left(\frac{3}{16}\right)^2 cn^2 + \dots + \left(\frac{3}{16}\right)^{\log_4 n - 1} cn^2 + \Theta(n^{\log_4 3}) \\ T(n) &= \sum_{i=0}^{\log_4 n - 1} \left(\frac{3}{16}\right)^i cn^2 + \Theta(n^{\log_4 3}) \\ T(n) &= \frac{\left(\frac{3}{16}\right)^{\log_4 n} - 1}{\frac{3}{16} - 1} cn^2 + \Theta(n^{\log_4 3})\end{aligned}$$

해를 구하기에 너무 복잡하기 때문에 무한 기하급수를 상한으로 사용한다.

$$\begin{aligned}T(n) &= \sum_{i=0}^{\log_4 n - 1} \left(\frac{3}{16}\right)^i cn^2 + \Theta(n^{\log_4 3}) < \sum_{i=0}^{\infty} \left(\frac{3}{16}\right)^i cn^2 + \Theta(n^{\log_4 3}) \\ &= \frac{1}{1 - \frac{3}{16}} cn^2 + \Theta(n^{\log_4 3}) \\ &= \frac{16}{13} cn^2 + \Theta(n^{\log_4 3}) \\ &= O(n^2)\end{aligned}$$

오늘의 결론? 재귀 트리에서 각 레벨에서 노드들의 비용과 비용의 총합, 트리의 깊이 등을 통해 총 합을 구하여 점화식을 풀 수 있다는 것!

잘 쓰이지는 않는 지수와 로그 관계가 나왔는데 참고가 되길 바라며 추가한다.

$c^{\log_c a} = a$ 임을 증명해보자.

$x = \log_c a$ 라고 가정하고 이 식의 양변에 c 의 지수를 취하면,

$c^x = a$ 이다. $x = \log_c a$ 이므로 대입하면

$a = c^x = c^{\log_c a}$ 이다. 따라서,

$c^{\log_c a} = a$ 이다.

이를 토대로 아래도 증명할 수 있다.

$a^{\log_c b} = b^{\log_c a}$ 이다. 왜냐하면

$a = c^{\log_c a}$ 이므로

$a^{\log_c b} = (c^{\log_c a})^{\log_c b} = c^{\log_c a * \log_c b} = c^{\log_c b * \log_c a}$

$= b^{\log_c a}$ 이기 때문이다.

또한 T(n) 의 시그마(Σ)는 공비가 3/16 인 등비수열의 합을 나타내고 있었다. 따라서 등비수열의 합 공식을 사용하였다.

첫째항이 a , 공비가 r 인 등비수열 $a(n)$ 의 n 항까지의 합 $S(n)$ 은

$$S(n) = a \frac{r^n - 1}{r - 1} = a \frac{1 - r^n}{1 - r}$$