

一、基本概念

在计算机科学中，分治法是一种很重要的算法。字面上的解释是“分而治之”，就是把一个复杂的问题分成两个或更多的相同或相似的子问题，再把子问题分成更小的子问题.....直到最后子问题可以简单的直接求解，原问题的解即子问题的解的合并。这个技巧是很多高效算法的基础，如排序算法(快速排序，归并排序)，傅立叶变换(快速傅立叶变换).....

任何一个可以用计算机求解的问题所需的计算时间都与其规模有关。问题的规模越小，越容易直接求解，解题所需的计算时间也越少。例如，对于n个元素的排序问题，当n=1时，不需任何计算。n=2时，只要作一次比较即可排好序。n=3时只要作3次比较即可，...。而当n较大时，问题就不那么容易处理了。要想直接解决一个规模较大的问题，有时是相当困难的。

二、基本思想及策略

分治法的设计思想是：将一个难以直接解决的大问题，分割成一些规模较小的相同问题，以便各个击破，分而治之。

分治策略是：对于一个规模为n的问题，若该问题可以容易地解决（比如说规模n较小）则直接解决，否则将其分解为k个规模较小的子问题，这些子问题互相独立且与原问题形式相同，递归地解这些子问题，然后将各子问题的解合并得到原问题的解。这种算法设计策略叫做分治法。

如果原问题可分割成k个子问题， $1 < k \leq n$ ，且这些子问题都可解并可利用这些子问题的解求出原问题的解，那么这种分治法就是可行的。由分治法产生的子问题往往是原问题的较小模式，这就为使用递归技术提供了方便。在这种情况下，反复应用分治手段，可以使子问题与原问题类型一致而其规模却不断缩小，最终使子问题缩小到很容易直接求出其解。这自然导致递归过程的发生。分治与递归像一对孪生兄弟，经常同时应用在算法设计之中，并由此产生许多高效算法。

三、分治法适用的情况

分治法所能解决的问题一般具有以下几个特征：

- 1) 该问题的规模缩小到一定的程度就可以容易地解决
- 2) 该问题可以分解为若干个规模较小的相同问题，即该问题具有最优子结构性质。
- 3) 利用该问题分解出的子问题的解可以合并为该问题的解；
- 4) 该问题所分解出的各个子问题是相互独立的，即子问题之间不包含公共的子子问题。

第一条特征是绝大多数问题都可以满足的，因为问题的计算复杂性一般是随着问题规模的增加而增加；

第二条特征是应用分治法的前提它也是大多数问题可以满足的，此特征反映了递归思想的应用；

第三条特征是关键，能否利用分治法完全取决于问题是否具有第三条特征，如果具备了第一条和第二条特征，而不具备第三条特征，则可以考虑用贪心法或动态规划法。

第四条特征涉及到分治法的效率，如果各子问题是不独立的则分治法要做许多不必要的工作，重复地解公共的子问题，此时虽然可用分治法，但一般用动态规划法较好。

四、分治法的基本步骤

分治法在每一层递归上都有三个步骤：

step1 分解：将原问题分解为若干个规模较小，相互独立，与**原问题形式相同的子问题**；

step2 解决：若**子问题规模较小而容易被解决则直接解，否则递归地解各个子问题**

step3 合并：将各个子问题的解合并为原问题的解。

它的一般的算法设计模式如下：

Divide-and-Conquer(P)

1. if $|P| \leq n_0$

2. then return(ADHOC(P))

3. 将P分解为较小的子问题 P_1, P_2, \dots, P_k

4. for $i \leftarrow 1$ to k

5. do $y_i \leftarrow \text{Divide-and-Conquer}(P_i)$ Δ 递归解决 P_i

6. $T \leftarrow \text{MERGE}(y_1, y_2, \dots, y_k)$ Δ 合并子问题

7. return(T)

其中 $|P|$ 表示问题P的规模； n_0 为一阈值，表示当问题P的规模不超过 n_0 时，问题已容易直接解出，不必再继续分解。**ADHOC(P)是该分治法中的基本子算法，用于直接解小规模的问题P**。因此，当P的规模不超过 n_0 时直接用算法ADHOC(P)求解。算法MERGE(y_1, y_2, \dots, y_k)是该分治法中的合并子算法，用于将P的子问题 P_1, P_2, \dots, P_k 的相应的解 y_1, y_2, \dots, y_k 合并为P的解。

五、分治法的复杂性分析

一个分治法将规模为n的问题分成k个规模为 n/m 的子问题去解。设分解阈值 $n_0=1$ ，且ad hoc解规模为1的问题耗费1个单位时间。再设将原问题分解为k个子问题以及用merge将k个子问题的解合并为原问题的解需用 $f(n)$ 个单位时间。用 $T(n)$ 表示该分治法解规模为 $|P|=n$ 的问题所需的计算时间，则有：

$$T(n) = k T(n/m) + f(n)$$

通过迭代法求得方程的解：

递归方程及其解只给出n等于m的方幂时 $T(n)$ 的值，但是如果认为 $T(n)$ 足够平滑，那么由n等于m的方幂时 $T(n)$ 的值可以估计

$T(n)$ 的增长速度。通常假定 $T(n)$ 是单调上升的，从而当

$$m_i \leq n < m_{i+1} \text{ 时, } T(m_i) \leq T(n) < T(m_{i+1}).$$

六、可使用分治法求解的一些经典问题

- (1) 二分搜索
- (2) 大整数乘法
- (3) Strassen矩阵乘法
- (4) 棋盘覆盖
- (5) 合并排序
- (6) 快速排序

(7) 线性时间选择

(8) 最接近点对问题

(9) 循环赛日程表

(10) 汉诺塔

七、依据分治法设计程序时的思维过程

实际上就是类似于数学归纳法，找到解决本问题的求解方程式，然后根据方程式设计递归程序。

- 1、**一定是先找到最小问题规模时的求解方法**
- 2、**然后考虑随着问题规模增大时的求解方法**
- 3、**找到求解的递归函数式后（各种规模或因子），设计递归程序即可。**