# 計算量解析に関する自明でない例

# えびちゃん

2019年11月5日

#### 1 調和級数

以下のようなループの回数を解析する.

```
for (size_type i = 0; i < n; ++i)
for (size_type j = 0; j < n; i += j)
 ...</pre>
```

iを固定したとき、内側のループは |n/i| 回なので、全体は以下のようになる.

$$\begin{split} \left\lfloor \frac{n}{1} \right\rfloor + \left\lfloor \frac{n}{2} \right\rfloor + \dots + \left\lfloor \frac{n}{n} \right\rfloor &\leqslant \sum_{i=1}^{n} \frac{n}{i} \\ &= n \cdot \sum_{i=1}^{n} \frac{1}{i} \\ &= n \cdot (\log_{e} n + \gamma + \epsilon_{n}) \\ &\subseteq n \cdot (\log_{e} n + \gamma + o(1)) \\ &\subseteq n \log_{e} n + \Theta(n) \\ &\subseteq \Theta(n \log n). \end{split}$$

定数倍を細かく見ることはなさそうなので、 $\Theta(n \log n)$ 回と見ることが多そう.

### 2 最小値を選ぶやつ

これはたぶん特殊な例. 適宜一般化する.

 $\Sigma$  上の長さ n の文字列を考える.  $n_\sigma$  を文字  $\sigma$  の出現数としたとき, 以下の式を解析する $^{*1}$ .

$$\sum_{\sigma \in \Sigma} \, min(n_\sigma^2, \, n \, \log \, n).$$

<sup>\*1</sup> 二種類のアルゴリズムのうち,効率的な方を選ぶ場合の計算量解析など.

これが最大となるのは  $\mathfrak{n}_\sigma^2 = \mathfrak{n} \ \text{log} \ \mathfrak{n}$  のときのはずで,以下のようになる.

$$\begin{split} & \sum_{\sigma \in \Sigma} \min(n_{\sigma}^2, n \log n) \\ &= \sum_{\sigma \in \Sigma} \sqrt{n_{\sigma}^2} \cdot \sqrt{n \log n} \\ &= \left(\sum_{\sigma \in \Sigma} n_{\sigma}\right) \cdot \sqrt{n \log n} \\ &= n \cdot \sqrt{n \log n}. \end{split}$$

min の引数のうち、片方が n に依存していて、他方が束縛変数に依存している場合に、それらが等しいとおいて変形する? 束縛変数のみの式にして、閉じた形にできるとうれしい.

## 3 二乗の木 DP

二分木での木 DP を考える.頂点  $\nu_p$  と,その子  $\nu_l$  ,  $\nu_r$  があり,それらの部分木のサイズがそれぞれ  $n_p$  ,  $n_l$  ,  $n_r$  であるときの計算量が以下のようになっているとする.

$$\mathsf{T}(\mathfrak{n}_{\mathfrak{p}}) = \mathsf{T}(\mathfrak{n}_{\mathfrak{l}}) + \mathsf{T}(\mathfrak{n}_{\mathfrak{r}}) + \mathsf{O}(\mathfrak{lr}).$$

全体の頂点数が n のとき、これは  $T(n) = O(n^2)$  となる.

多分木ならO(lr)の項はどう書くとよい?あるいは(二分木でも)その項がもっと大きかったら?