

INTRODUCTION TO

ALGORITHMS

第一部分：基础知识

THIRD EDITION

函数的增长

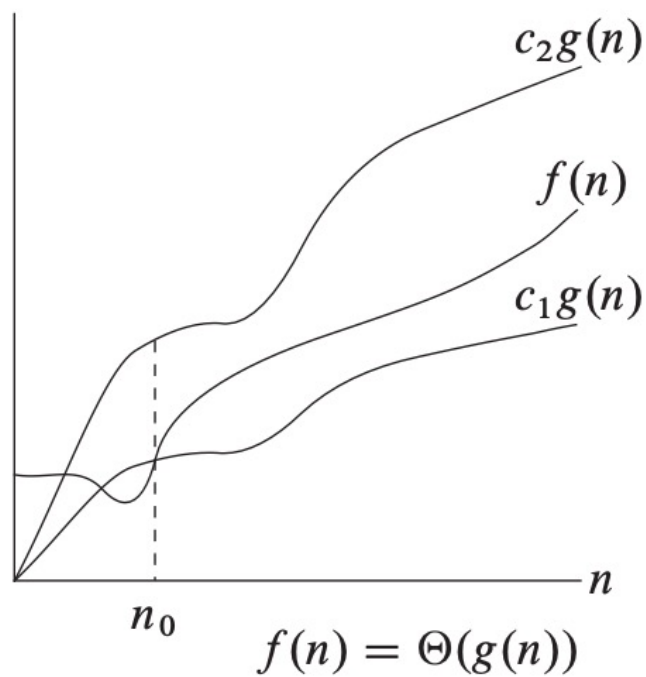
《算法导论》—— 第2讲

jiacaicui@163.com

内容提要

- 学习算法的渐近 (asymptotic) 效率
 - 描述函数的增长
 - 忽略低阶项和系数以抓住重点
- 学习一些比较函数增长的记号
 - $O \approx \leq$
 - $\Omega \approx \geq$
 - $\Theta \approx =$
 - $o \approx <$
 - $\omega \approx >$

渐近记号



渐近紧确界 (asymptotically tight bound)

$$\Theta(g(n)) = \{f(n) \mid \exists c_1 > 0, c_2 > 0, n_0 > 0, \\ \forall n \geq n_0, 0 \leq c_1 g(n) \leq f(n) \leq c_2 g(n)\}$$

- 我们常将 $f(n) \in \Theta(g(n))$ 简写作 $f(n) = \Theta(g(n))$ 。

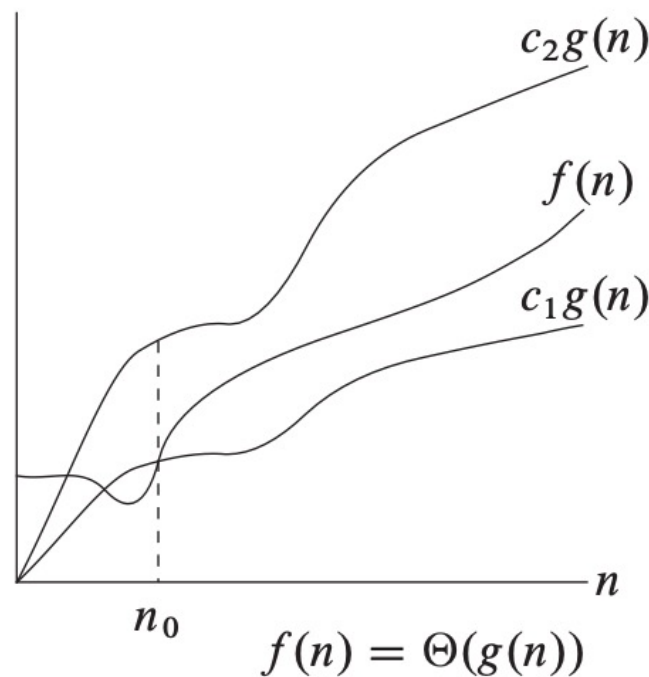
- 后续的所有渐进记号都遵守这个约定。

- 求证： $\frac{1}{2}n^2 - 3n = \Theta(n^2)$

$$\text{证明：} \Leftrightarrow c_1 n^2 \leq \frac{1}{2}n^2 - 3n \leq c_2 n^2, n \geq n_0$$

$$\Leftrightarrow c_1 \leq \frac{1}{2} - \frac{3}{n} \leq c_2, n \geq n_0$$

$$\Leftrightarrow \text{取 } c_1 = \frac{1}{14}, c_2 = \frac{1}{2}, n_0 = 7 \text{ 即可。}$$



渐近上界 / 渐近下界

$$O(g(n)) = \{f(n) \mid \exists c > 0, n_0 > 0, \forall n \geq n_0, 0 \leq f(n) \leq cg(n)\}$$

- 当描述一个算法的运行时间为 $O(g(n))$ 时，通常指的是其在**最坏情况**下的运行时间的**最紧上界**。

- 不同情况下运行时间不同
- 上界有很多，最紧的上界才是最公允、精确的

$$\Omega(g(n)) = \{f(n) \mid \exists c > 0, n_0 > 0, \forall n \geq n_0, 0 \leq cg(n) \leq f(n)\}$$

- 定理3.1：

$$f(n) = \Theta(g(n)) \Leftrightarrow f(n) = O(g(n)) \wedge f(n) = \Omega(g(n))$$

- 渐近紧确界 = 渐近上界 + 渐近下界

非渐近紧确界

$$o(g(n)) = \{f(n) \mid \forall c > 0, n_0 > 0, \forall n \geq n_0, 0 \leq f(n) < cg(n)\}$$

$$\Leftrightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = 0$$

$$\omega(g(n)) = \{f(n) \mid \forall c > 0, n_0 > 0, \forall n \geq n_0, 0 \leq cg(n) < f(n)\}$$

$$\Leftrightarrow \lim_{n \rightarrow \infty} \frac{f(n)}{g(n)} = \infty$$

- $n^{1.99999} = o(n^2), n^2 \neq o(n^2)$
- $n^{2.00001} = \omega(n^2), n^2 \neq \omega(n^2)$

渐近记号的性质

- 传递性 : $f(n) = \Theta(g(n)) \wedge g(n) = \Theta(h(n)) \Rightarrow f(n) = \Theta(h(n))$
 - 对于 O, Ω, o, ω 记号也成立。
- 自反性 : $f(n) = \Theta(f(n))$
 - 对于 O, Ω 记号也成立。
- 对称性 : $f(n) = \Theta(g(n)) \Leftrightarrow g(n) = \Theta(f(n))$
- 转置对称性 : $f(n) = O(g(n)) \Leftrightarrow g(n) = \Omega(f(n))$
 - 对于 o 和 ω 也是如此。
- 三分性 : $\forall a \in \mathbb{R}, b \in \mathbb{R}, a < b \vee a = b \vee a > b$
 - 实数两两可比，但是函数不行。例如 : n 和 $n^{1+\sin(n)}$

标准记号与常用函数

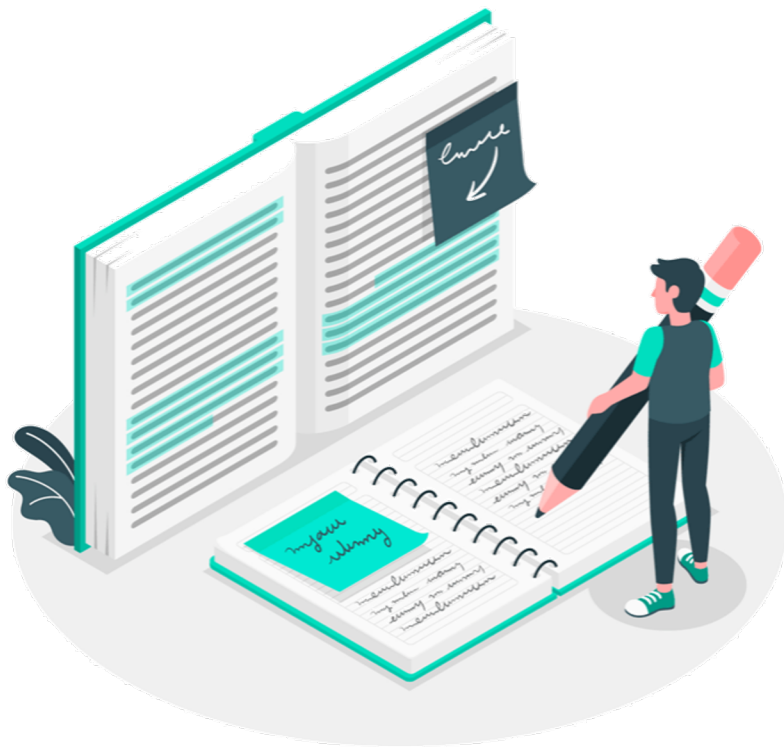
复习一些数学

- 单调性
- 向下取整与向上取整
- 模运算
- 多项式
- 指数
- 对数
- 阶乘
- 多重函数
- 多重对数函数
- 斐波那契数

斯特林公式：
$$n! = \sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n \left(1 + \Theta\left(\frac{1}{n}\right)\right)$$

自行复习：中文版教材30-34页，英文版教材53-60页

本讲小结



内容提要

- 学习算法的渐近 (asymptotic) 效率
 - 描述函数的增长
 - 忽略低阶项和系数以抓住重点
- 学习一些比较函数增长的记号
 - $O \approx \leq$
 - $\Omega \approx \geq$
 - $\Theta \approx =$
 - $o \approx <$
 - $\omega \approx >$

The End!

