

§3.2 常用函数与求和

§3.2.1 常用函数和记号

1. Floor and Ceiling — 下取整和上取整

$\lfloor x \rfloor$: $\leq x$ 的最大整数

$\lceil x \rceil$: $\geq x$ 的最小整数

· 性质:

① 对 \forall 实数 x , $x-1 < \lfloor x \rfloor \leq x \leq \lceil x \rceil < x+1$

② 对 \forall 整数 n , $\lfloor \frac{n}{2} \rfloor + \lceil \frac{n}{2} \rceil = n$

2. Modular arithmetic — 模运算

$$a \bmod n = a - \lfloor a/n \rfloor n \quad // \text{取余数}$$

$a \equiv b \pmod{n}$ 表示 $(a \bmod n) = (b \bmod n)$ // 同余

3. Exponentials — 指数

$$e = 2.71828 \dots, e^x = 1 + x + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^3}{3!} + \dots = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{x^k}{k!}$$

· 性质:

① 对 \forall 实数 x , $e^x \geq 1+x$; ② 对实数 $|x| \leq 1$, $1+x \leq e^x \leq 1+x+x^2$

③ 对实数 $|x| \leq 1$, $\lim_{n \rightarrow \infty} (1 + \frac{x}{n})^n = e^x = 1+x+O(x^2)$

4. Logarithms — 对数

$$\log n = \log_2 n, \lg n = \log_{10} n, \ln n = \log_e n$$

$$\log^k n = (\log n)^k, \log \log n = \log(\log n)$$

· 性质

$$\textcircled{1} \text{ 对 } |x| < 1, \ln(1+x) = x - \frac{x^2}{2} + \frac{x^3}{3} - \frac{x^4}{4} + \frac{x^5}{5} - \dots$$

$$\textcircled{2} \text{ 对 } x > -1, \frac{x}{1+x} \leq \ln(1+x) \leq x$$

$$\textcircled{3} \text{ 对常数 } a > 0 \text{ 和 } b, \log^b n = o(n^a) \quad \forall a > 0$$

5. Factorials — 阶乘

$$n! = \begin{cases} 1 & n=0 \\ n \cdot (n-1)! & n>0 \end{cases}$$

• 性质: $n! < n^n$

6. Stirling 公式

$$n! = \sqrt{2\pi n} \left(\frac{n}{e}\right)^n (1 + o(\frac{1}{n}))$$

• 由 Stirling 公式可得近似:

$$n! = o(n^n) \quad n \neq 0, \quad n! = \omega(2^n)$$

$$\log(n!) = O(n \log n)$$

7. Functional iteration — 函数迭代

Def. $f^{(i)}(n) = \begin{cases} n & \text{if } i=0 \\ f(f^{(i-1)}(n)) & \text{if } i>0 \end{cases}$ // i 为 f 的重数

如 $f(n) = 2n \Rightarrow f^{(1)}(n) = 2n, f^{(2)}(n) = f(f^{(1)}(n)) = f(2n) = 2^2 n,$

$\dots, f^{(i)}(n) = 2^i n$

8. Iterated logarithm function — 对数迭代

$$\log^* n = \min_i \{ i \geq 0 \mid \log^{(i)} n \leq 1 \}$$

如: $\log^* 2 = 1, \log^* 4 = 2, \log^* 16 = 3$

$\log^* 65536 = 4, \log^* 2^{65536} = 5, \dots$

这是一个增长得很慢的函数。

9. Fibonacci Numbers — Fib 数

Def. $F_i = \begin{cases} 0 & i=0 \\ 1 & i=1 \\ F_{i-1} + F_{i-2} & i \geq 2 \end{cases}$

· F_c 的通项公式

$$F_c = \frac{\phi^* - \phi^1}{\sqrt{5}}$$

这里 $\phi^* = \frac{1+\sqrt{5}}{2} = 1.61803\dots$, $\phi^1 = \frac{1-\sqrt{5}}{2} = -0.61803\dots$

10. 标准增长函数及其大小关系

1. 多项式时间阶的大小关系

$$O(1) < O(\log n) < O(n) < O(n \log n) < O(n^2) < O(n^3)$$

2. 指数时间阶的大小关系

$$O(2^n) < O(n!) < O(n^n)$$

§3.2.2 求和

1. 求和公式及性质

· 有限和 $\sum_{k=1}^n a_k$

// Σ 符号: 1820年 Joseph Fourier 引入

· 无限和 $\sum_{k=1}^{\infty} a_k$: 含义 $\lim_{n \rightarrow \infty} \sum_{k=1}^n a_k$

(1) 线性性质

$$\textcircled{1} \sum_{k=1}^n (c a_k + d b_k) = c \sum_{k=1}^n a_k + d \sum_{k=1}^n b_k, \quad c, d \in \mathbb{R}$$

$$\textcircled{2} \sum_{k=1}^n O(f_k(n)) = O\left(\sum_{k=1}^n f_k(n)\right)$$

(2) 算术级数

$$\sum_{k=1}^n k = \frac{1}{2}n(n+1) = O(n^2)$$

(3) 几何级数

$$\sum_{k=0}^n x^k = \frac{x^{n+1} - 1}{x - 1}, \quad \text{当 } |x| < 1 \text{ 时}, \quad \sum_{k=0}^{\infty} x^k = \frac{1}{1-x}$$

(4) 调和级数

$$H_n = 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \cdots + \frac{1}{n} = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k} = \ln n + O(1)$$

(5) 积分和微分级数

$$\sum_{k=0}^{\infty} x^k = \frac{1}{1-x} \quad \text{当 } |x| < 1$$

$$\sum_{k=1}^{\infty} k x^{k-1} = \frac{x}{(1-x)^2}$$

// 上式两边求导, 乘 x

(6) 差分级数

对 a_0, a_1, \dots, a_n

$$\sum_{k=1}^n (a_k - a_{k-1}) = a_n - a_0, \quad \sum_{k=0}^{n-1} (a_k - a_{k+1}) = a_0 - a_n$$

如: $\sum_{k=1}^{n-1} \frac{1}{k(k+1)} = \sum_{k=1}^{n-1} \left(\frac{1}{k} - \frac{1}{k+1} \right) = a_0 - a_n$

积 $\prod_{k=1}^n a_k$: $\lg(\prod_{k=1}^n a_k) = \sum_{k=1}^n \lg a_k$

2. 和式的界

1) 数学归纳法: 先猜, 后证明

例1. ~~猜~~ $\sum_{k=0}^n 3^k$ 的上界是

解: 猜为 $O(3^n)$, 这里 $f(n) = \sum_{k=0}^n 3^k$, $g(n) = 3^n$

① 归纳基础: $n=1$

$$f(1) = \sum_{k=0}^1 3^k = 4 \leq c g(1), \text{ 只要 } c=2$$

② 归纳假设: 对 n 成立

③ 归纳步骤: 下证 $n+1$ 成立

$$f(n+1) = \sum_{k=0}^{n+1} 3^k = \sum_{k=0}^n 3^k + 3^{n+1} \leq c \cdot 3^n + 3^{n+1} = (\frac{1}{3} + \frac{1}{c}) c \cdot 3^{n+1} \leq c \cdot 3^{n+1}$$

$$\text{只要 } \frac{1}{3} + \frac{1}{c} \leq 1, \text{ 即 } c \geq \frac{3}{2}$$

\therefore 取 $c=2$ 即可

$$\therefore \sum_{k=0}^n 3^k = O(3^n)$$

注: 证明过程中, 使用渐近记号要小心!

如, 证 $\sum_{k=1}^n k = O(n)$.

假设对 $n > 1$ 成立, 对 $n+1$ 有

$$\sum_{k=1}^{n+1} k = \sum_{k=1}^n k + (n+1) = O(n) + (n+1) = O(n)$$

← 这里使用渐近记号的理论

2) 对项限界

① 最大/最小项限界

$$\text{如, } \sum_{k=1}^n k \leq \sum_{k=1}^n n = n^2 = O(n^2)$$

$$\text{一般地, } \sum_{k=1}^n a_k = n \cdot a_{\max}, \quad a_{\max} = \max_{1 \leq k \leq n} a_k$$

② 用几何级数限界

假定对所有 $k \geq 0$ 有 $\frac{a_{k+1}}{a_k} \leq r$, r 为常数且 $0 < r < 1$

$$\text{则 } a_k \leq a_0 \cdot r^k \quad // \because a_k \leq a_{k-1} \cdot r \leq a_{k-2} \cdot r^2 \leq \dots \leq a_0 \cdot r^k$$

$$\therefore \sum_{k=0}^{\infty} a_k \leq \sum_{k=0}^{\infty} a_0 r^k = \frac{a_0}{1-r}$$

例2. $\sum_{k=1}^{\infty} \frac{k}{3^k}$

$$\therefore \frac{(k+1)/3^{k+1}}{k/3^k} = \frac{1}{3} \cdot \frac{k+1}{k} \leq \frac{2}{3} \quad \text{for all } k \geq 1$$

$$\therefore \sum_{k=1}^{\infty} \frac{k}{3^k} \leq \frac{1}{3} \sum_{k=1}^{\infty} \left(\frac{2}{3}\right)^{k-1} = \frac{1}{3} \cdot \frac{1}{1-\frac{2}{3}} = 1$$

注: 这里 r 是常数, 若不是常数, 会产生不正确的结果。

③ 和式分解

① 简单的划分为二

例3. 求 $\sum_{k=1}^n k$ 的下界

$$\sum_{k=1}^n k = \sum_{k=1}^{\frac{n}{2}} k + \sum_{k=\frac{n}{2}+1}^n k \geq \sum_{k=1}^{\frac{n}{2}} 0 + \sum_{k=\frac{n}{2}+1}^n \frac{n}{2} \geq \left(\frac{n}{2}\right)^2 = \Omega(n^2)$$

② 忽略和式初始几项

$$\sum_{k=0}^n a_k = \sum_{k=0}^{k_0-1} a_k + \sum_{k=k_0}^n a_k \quad k_0 \text{ 为常数}$$

$$\geq O(1) + \sum_{k=k_0}^n a_k$$

例4 $\sum_{k=0}^{\infty} \frac{k^2}{2^k}$

$$\frac{(k+1)^2/2^{k+1}}{k^2/2^k} = \frac{(k+1)^2}{2k^2} = \frac{1}{2} \left(1 + \frac{1}{k}\right)^2 \leq \frac{8}{9} \quad \text{for all } k \geq 3$$

③ 更复杂的划分

例5 每级系数: 1 2 4 8 $\leq 2^{\lfloor \log n \rfloor}$

$$H_n = \sum_{k=1}^n \frac{1}{k} = 1 + (\frac{1}{2} + \frac{1}{3}) + (\frac{1}{4} + \dots + \frac{1}{8}) + (\frac{1}{8} + \dots + \frac{1}{16}) + \dots + (\frac{1}{2^{\lfloor \log n \rfloor}} + \dots + \frac{1}{n})$$

$2^i \quad i=0 \quad i=1 \quad i=2 \quad i=3 \quad i=\lfloor \log n \rfloor$

$$\leq \sum_{i=0}^{\lfloor \log n \rfloor} \sum_{j=0}^{2^i-1} \frac{1}{2^{i+j}} = \sum_{i=0}^{\lfloor \log n \rfloor} \sum_{j=0}^{2^i-1} \frac{1}{2^i} = \sum_{i=0}^{\lfloor \log n \rfloor} 1 \leq \log n + 1 = O(\log n)$$

④ 积分近似

1° 若 $f(k) \uparrow$, 则 $\int_{m-1}^n f(x) dx \leq \sum_{k=m}^n f(k) \leq \int_m^{n+1} f(x) dx$

2° 若 $f(k) \downarrow$, 则 $\int_m^{n+1} f(x) dx \leq \sum_{k=m}^n f(k) \leq \int_{m-1}^n f(x) dx$

例6: 求 H_n 的渐近界

$\therefore f(k) = \frac{1}{k} \downarrow$

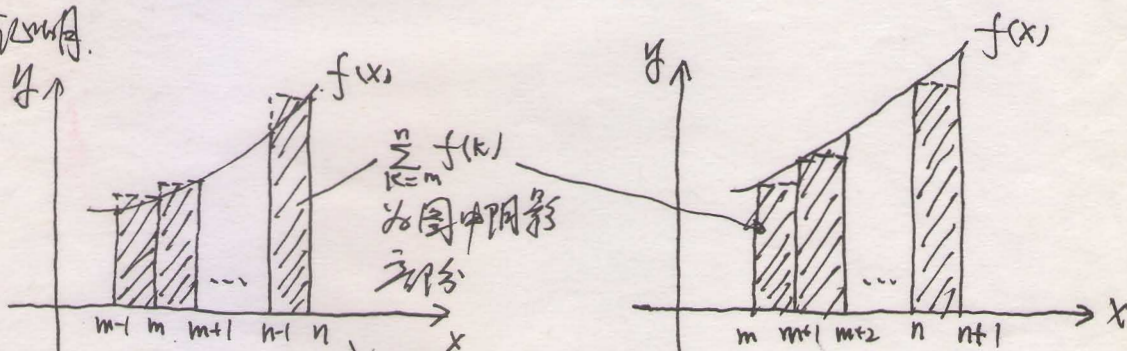
$\therefore \sum_{k=1}^n \frac{1}{k} \geq \int_1^{n+1} \frac{1}{x} dx = \ln x \Big|_1^{n+1} = \ln(n+1)$

又 $\sum_{k=1}^n \frac{1}{k} = 1 + \sum_{k=2}^n \frac{1}{k} \leq 1 + \int_1^n \frac{1}{x} dx = 1 + \ln n$

1° 直接应用2°式的不等式
2° 不等式, 行不通

$\therefore \sum_{k=1}^n \frac{1}{k} = O(\ln n)$

1° 证明



(4) Knuth 的求和公式

证明 1° 式的不等式

例 $\sum_{k=0}^n k^2 \quad n \geq 0$ 为例