

# Оглавление

0.1	Производящие функции . . . . .	1
0.1.1	Числа Фиббоначчи . . . . .	1
0.1.2	Числа Каталана . . . . .	2
0.2	$\varepsilon$ -приближённые алгоритмы . . . . .	3

## 0.1 Производящие функции

### 0.1.1 Числа Фиббоначчи

$$F_0, F_1, F_2, \dots$$

Наша цель – получить формулу для  $n$ -го числа Фиббоначчи

$$\begin{aligned}
 \mathcal{F}(x) &= \sum_{k=0}^{\infty} a_k x^k = \sum_{k=0}^{\infty} F_k x^k = F_0 + F_1 \cdot x + \sum_{k=2}^{\infty} F_k x^k && \text{применим рекуррентную формулу} \\
 &= F_0 + F_1 x + \sum_{k=2}^{\infty} (F_{k-1} + F_{k-2}) x^k = F_0 + F_1 x + \sum_{k=2}^{\infty} F_{k-1} x^k + \sum_{k=2}^{\infty} F_{k-2} x^k && \text{поменяем пределы суммирования} \\
 &= F_0 + F_1 + \sum_{k=1}^{\infty} F_k \cdot x^{k+1} + \sum_{k=0}^{\infty} F_k \cdot x^{k+2} && \text{вынесем } x \\
 &= F_0 + F_1 x + x \sum_{k=1}^{\infty} F_k x^k + x^2 \sum_{k=0}^{\infty} F_k x^k = \\
 &= F_0 + F_1 x + x \left( \mathcal{F}(x) - F_0 \right) + x^2 \mathcal{F}(x)
 \end{aligned}$$

$$\mathcal{F}(x) = 1 + x\mathcal{F}(x) - x^2\mathcal{F}(x)$$

$$\mathcal{F}(x)(1 - x - x^2) = 1$$

$$\mathcal{F}(x) = \frac{1}{1 - x - x^2}$$

Положим  $\alpha := \frac{1 + \sqrt{5}}{2}$ ,  $\beta := \frac{1 - \sqrt{5}}{2}$

$$\mathcal{F}(x) = \frac{1}{(1 - \alpha x)(1 - \beta x)}$$

Разложим дробь в сумму простейших:

$$\frac{1}{(1 - \alpha x)(1 - \beta x)} = \frac{A}{1 - \alpha x} + \frac{B}{1 - \beta x} = \frac{A - A\beta x + B - B\alpha x}{(1 - \alpha x)(1 - \beta x)}$$

$$\begin{cases} A + B = 1 \\ A\beta x + B\alpha x = 0 \end{cases}, \quad A = \frac{\alpha}{\alpha - \beta}, \quad B = \frac{-\beta}{\alpha - \beta}$$

$$\frac{1}{1 - \gamma x} = \sum_{k=0}^{\infty} (\gamma x)^k$$

$$\mathcal{F}(x) = A \sum_{k=0}^{\infty} \alpha^k x^k + B \sum_{k=0}^{\infty} \beta^k x^k = \sum_{k=0}^{\infty} \frac{\alpha^{k+1} - \beta^{k+1}}{\alpha - \beta} x^k$$

$$F_k = \frac{1}{\sqrt{5}} \left[ \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^{k+1} - \left( \frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^{k+1} \right]$$

### 0.1.2 Числа Каталана

$$S_0 + (S_1 + S_2) + \dots + S_n = S_0 + S^* + S_3 + \dots + S_n$$

Сколькими способами мы можем так сложить (т. е. сколько способов есть расставить скобки так, чтобы при раскрытии получилась данная сумма)?

Введём  $C_n$  – количество способов сложения  $n + 1$  числа

$$C_n = \sum_{k=0}^{n-1} C_k \cdot C_{n-k-1}, \quad C_0 := 1$$

$$\mathcal{C}(x) = \sum_{k=0}^{\infty} C_k x^k$$

$$\mathcal{C}^2(X) = \sum_{k=0}^{\infty} C_k x^k \cdot \sum_{m=0}^{\infty} C_m x^m = \sum_{k,m=0}^{\infty} C_k C_m x^{m+k} = \sum_{r=0}^{\infty} \underbrace{\sum_{m=0}^r C_m C_{r-m}}_{\text{похоже на } C_{r+1}} x^r = \sum_{r=0}^{\infty} C_{r+1} x^r$$

$$x\mathcal{C}^2(x) = \sum_{r=0}^{\infty} C_{r+1} x^{r+1} = \mathcal{C}(x) - 1$$

$$x\mathcal{C}^2(x) - \mathcal{C}(x) + 1 = 0$$

$$\mathcal{C}(x) = \frac{1 \pm \sqrt{1-4x}}{2x}$$

Положим  $f(x) := \sqrt{1-4x}$

Разложим её в ряд:

$$f(x) = f(0) + \sum_{k=1}^{\infty} \frac{f^{(k)}(0)}{k!} \cdot x^k \quad (1)$$

Найдём  $k$ -ю производную:

$$\frac{d^k}{dx^k}(\sqrt{1-4x}) = \frac{1}{2} \left( \frac{1}{2} - 1 \right) \dots \left( \frac{1}{2} - k + 1 \right) (1-4x)^{\frac{1}{2}-k} \cdot (-4)^k = (-2)^k (1 \cdot 3 \cdot 5 \cdot \dots \cdot (2k-3)) (1-4x)^{\frac{1}{2}-k} \quad (2)$$

$$\begin{aligned} C_{2k-2}^{k-1} &= \frac{(2k-2)!}{(k-1)!(k-1)!} \quad \text{выделим произведение нечётных чисел} \\ &= \frac{(1 \cdot 3 \cdot 5 \cdot \dots \cdot (2k-3)) \cdot (2 \cdot 4 \cdot \dots \cdot (2k-2))}{(k-1)!(k-1)!} \quad \text{вынесем двойки} = \frac{(1 \cdot 3 \cdot \dots \cdot (2k-3)) \cdot (2^{k-1} \cdot \cancel{(k-1)!})}{(k-1)!\cancel{(k-1)!}} \\ 1 \cdot 3 \cdot \dots \cdot (2k-3) &= \frac{(k-1)! \cdot C_{2k-2}^{k-1}}{2^{k-1}} \end{aligned}$$

Подставим это в (2):

$$\frac{d^k}{dx^k}(\sqrt{1-4x}) = (-2)^k C_{2k-2}^{k-1} (k-1)! \frac{1}{2^{k-1}} (1-4x)^{\frac{1}{2}-k}$$

Подставим это в (1):

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

$$\begin{aligned} \mathcal{C}(x) &= \frac{1 - \left( 1 - 2 \sum_{k=1}^{\infty} \frac{1}{k} C_{2k-2}^{k-1} x^k \right)}{2x} = \frac{2 \sum_{k=1}^{\infty} \frac{1}{k} C_{2k-2}^{k-1} x^k}{2x} = \sum_{k=1}^{\infty} \frac{1}{k} C_{2k-2}^{k-1} x^{k-1} \quad \text{поменяем пределы суммирования} \\ &= \sum_{k=0}^{\infty} \frac{1}{k+1} C_{2k}^k x^k \end{aligned}$$

$$C_k = \frac{1}{k+1} C_{2k}^k$$

## 0.2 $\varepsilon$ -приближённые алгоритмы

Задан некоторый  $\varepsilon$  – точность (отклонение), стараемся его достичь

При этом, трудоёмкость должна быть ограничена  $O\left(n\frac{1}{\varepsilon}\right)$

$$\varepsilon > 0 \quad \frac{F_A - F_{opt}}{F_{opt}} < \varepsilon$$

**Задача.**  $m = 2$  процессоров,  $n$  заданий

Заданы  $t_1, t_2, \dots, t_n$  – времена выполнения

$$x_i := 1 \vee 0$$

$$\sum_{i=1}^n t_i x_i \rightarrow \min$$

$$\sum_{i=1}^n t_i x_i \geq \frac{\sum_{i=1}^n t_i}{2}$$

Построим полное дерево перебора. Получим двоичное дерево (слева  $x_i = 1$ , справа – 0)

Выбираем некоторое  $\delta > 0$

В каждой вершине считаем  $f(x^k) = \sum_{i=1}^k t_i x_i$

$f(x^k) \geq \frac{\sum_{i=1}^n t_i}{2}$  – полное решение, обрезаем и сохраняем куда-нибудь

$f(x^k) + \sum_{i=1}^n t_i < \frac{\sum_{i=1}^n t_i}{2}$  – недопустимое решение, обрезаем

$$\left| f(x_i^k) - f(x_j^k) \right| < \delta$$

Из каждой группы берём решение с максимальным  $f(x^K)$