

# Введение: числа Фибоначчи

Александр Куликов

Онлайн-курс «Алгоритмы: теория и практика. Методы»  
<http://stepic.org/217>

## Определение

$$F_n = \begin{cases} 0, & n = 0, \\ 1, & n = 1, \\ F_{n-1} + F_{n-2}, & n > 1. \end{cases}$$

## Определение

$$F_n = \begin{cases} 0, & n = 0, \\ 1, & n = 1, \\ F_{n-1} + F_{n-2}, & n > 1. \end{cases}$$

0, 1, 1, 2, 3, 5, 8, 13, 21, 34, ...

## Скорость роста

### Лемма

$$F_n \geq 2^{n/2} \text{ для } n \geq 6.$$

# Скорость роста

## Лемма

$$F_n \geq 2^{n/2} \text{ для } n \geq 6.$$

## Доказательство

Индукция по  $n$ .

# Скорость роста

## Лемма

$$F_n \geq 2^{n/2} \text{ для } n \geq 6.$$

## Доказательство

Индукция по  $n$ .

База:  $F_6 = 8 = 2^{6/2}$ ,  $F_7 = 13 > 2^{7/2} = 8\sqrt{2}$ .

# Скорость роста

## Лемма

$$F_n \geq 2^{n/2} \text{ для } n \geq 6.$$

## Доказательство

Индукция по  $n$ .

База:  $F_6 = 8 = 2^{6/2}$ ,  $F_7 = 13 > 2^{7/2} = 8\sqrt{2}$ .

Переход: при  $n \geq 8$

$$\begin{aligned} F_n &= F_{n-1} + F_{n-2} \geq 2^{(n-1)/2} + 2^{(n-2)/2} \\ &\geq 2 \cdot 2^{(n-2)/2} = 2^{n/2}. \quad \square \end{aligned}$$

## Формула

Факт

$$F_n = \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^n - \left( \frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^n \right).$$



## Формула

Факт

$$F_n = \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^n - \left( \frac{1 - \sqrt{5}}{2} \right)^n \right).$$

$$F_n \approx \frac{1}{\sqrt{5}} \left( \frac{1 + \sqrt{5}}{2} \right)^n = \frac{(1,618\dots)^n}{\sqrt{5}}.$$

## Экспоненциальная скорость роста

$$F_{20} = 6765$$

## Экспоненциальная скорость роста

$$F_{20} = 6765$$

$$F_{50} = 12586269025$$

## Экспоненциальная скорость роста

$$F_{20} = 6765$$

$$F_{50} = 12586269025$$

$$F_{100} = 354224848179261915075$$

## Экспоненциальная скорость роста

$$F_{20} = 6765$$

$$F_{50} = 12586269025$$

$$F_{100} = 354224848179261915075$$

$$\begin{aligned} F_{1000} = & 4346655768693745643568852767 \\ & 5040625802564660517371780402 \\ & 4817290895365554179490518904 \\ & 0387984007925516929592259308 \\ & 0322634775209689623239873322 \\ & 4711616429964409065331879382 \\ & 9896964992851600370447613779 \\ & 5166849228875 \end{aligned}$$

# Вычисление чисел Фибоначчи

Вычислить  $F_n$

Вход: целое число  $n \geq 0$ .

Выход:  $F_n$ .

# Вычисление чисел Фибоначчи

Вычислить  $F_n$

Вход: целое число  $n \geq 0$ .

Выход:  $F_n$ .

Функция  $\text{FIBRECURSIVE}(n)$

если  $n \leq 1$ :

    вернуть  $n$

иначе:

    вернуть  $\text{FIBRECURSIVE}(n - 1) + \text{FIBRECURSIVE}(n - 2)$

## Время работы

Через  $T(n)$  обозначим число строк кода, выполняемых `FIBRECURSIVE(n)`.



## Время работы

Через  $T(n)$  обозначим число **строк кода**, выполняемых `FIBRECURSIVE(n)`. Тогда

$$T(n) = 2 \text{ для } n \leq 1$$

и

$$T(n) = T(n-1) + T(n-2) + 3 \text{ для } n > 1.$$

## Время работы

Через  $T(n)$  обозначим число **строк кода**, выполняемых `FIBRECURSIVE(n)`. Тогда

$$T(n) = 2 \text{ для } n \leq 1$$

и

$$T(n) = T(n-1) + T(n-2) + 3 \text{ для } n > 1.$$

Следовательно,  $T(n) \geq F_n$ .

## Время работы

Через  $T(n)$  обозначим число **строк кода**, выполняемых FIBRECURSIVE( $n$ ). Тогда

$$T(n) = 2 \text{ для } n \leq 1$$

и

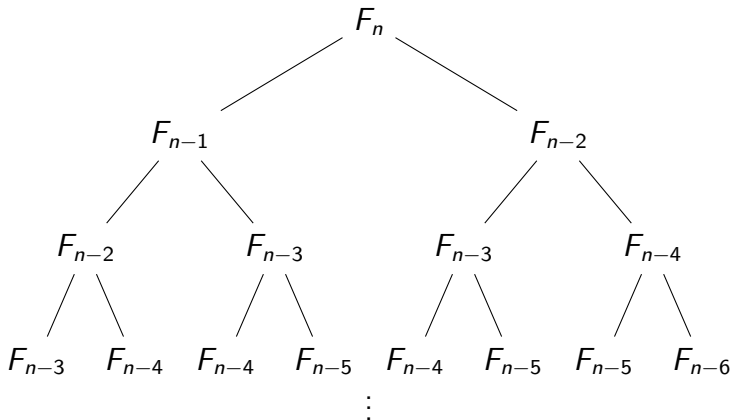
$$T(n) = T(n-1) + T(n-2) + 3 \text{ для } n > 1.$$

Следовательно,  $T(n) \geq F_n$ .

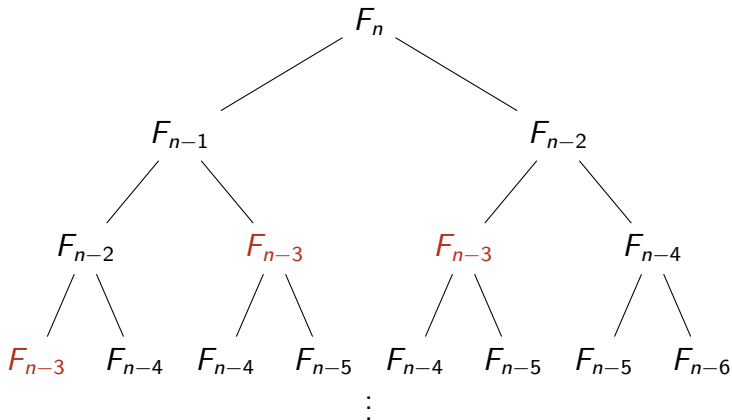
$$T(100) \approx 1,77 \cdot 10^{21}$$

С частотой 1GHz будет работать несколько десятков тысяч лет.

## Почему так медленно?



## Почему так медленно?



## Другой алгоритм

Как бы мы вычисляли числа Фибоначчи вручную:

0, 1

## Другой алгоритм

Как бы мы вычисляли числа Фибоначчи вручную:

0, 1, 1

$$0 + 1 = 1$$

## Другой алгоритм

Как бы мы вычисляли числа Фибоначчи вручную:

0, 1, 1, 2

$$0 + 1 = 1$$

$$1 + 1 = 2$$



## Другой алгоритм

Как бы мы вычисляли числа Фибоначчи вручную:

0, 1, 1, 2, 3

$$0 + 1 = 1$$

$$1 + 1 = 2$$

$$1 + 2 = 3$$

## Другой алгоритм

Как бы мы вычисляли числа Фибоначчи вручную:

0, 1, 1, 2, 3, 5

$$0 + 1 = 1$$

$$1 + 1 = 2$$

$$1 + 2 = 3$$

$$2 + 3 = 5$$

## Другой алгоритм

Как бы мы вычисляли числа Фибоначчи вручную:

0, 1, 1, 2, 3, 5, 8

$$0 + 1 = 1$$

$$1 + 1 = 2$$

$$1 + 2 = 3$$

$$2 + 3 = 5$$

$$3 + 5 = 8$$

## Более быстрый алгоритм

### Функция FIBARRAY( $n$ )

создать массив  $F[0 \dots n]$

$F[0] \leftarrow 0$

$F[1] \leftarrow 1$

для  $i$  от 2 до  $n$ :

$F[i] \leftarrow F[i - 1] + F[i - 2]$

вернуть  $F[n]$

## Более быстрый алгоритм

### Функция `FIBARRAY( $n$ )`

создать массив  $F[0 \dots n]$

$F[0] \leftarrow 0$

$F[1] \leftarrow 1$

для  $i$  от 2 до  $n$ :

$F[i] \leftarrow F[i - 1] + F[i - 2]$

вернуть  $F[n]$

- Выполняет  $2n + 2$  строки кода.
- $T(100) = 202$ .

## Заключение

- Ввели числа Фибоначчи.
- Наивный алгоритм работает непозволительно медленно даже на небольших входных данных.
- Улучшенный алгоритм работает очень быстро.

Секрет успеха — в правильном алгоритме.