

# Tópicos Especiais em Algoritmos

## Divisão e Conquista

### Editorial

Daniel Saad Nogueira Nunes

## VI Maratona de Programação do IFB: AC ou WA?

Sejam  $F_k$  e  $S_k$ , respectivamente, as  $k$ -ésimas strings de Fibonacci esperada e a gerada por Tarcísio. O objetivo é verificar se o  $i$ -ésimo caractere de  $F_k$  e  $S_k$  são iguais, em que  $F_k$  e  $S_k$  são strings suficientemente grandes para englobar o índice  $i$ , conforme o enunciado do problema. Sem gerar as strings, é possível determinar qual é este caractere ao examinar as definições de  $F_k$  e  $S_k$ . Temos que:

$$F_k = \begin{cases} B, & k = 1 \\ A, & k = 2 \\ F_{k-1} \cdot F_{k-2}, & k > 2 \end{cases}$$
$$S_k = \begin{cases} B, & k = 1 \\ A, & k = 2 \\ S_{k-2} \cdot S_{k-1}, & k > 2 \end{cases}$$

Se soubermos  $|F_{k-1}|$ ,  $|F_{k-2}|$ ,  $|S_{k-1}|$  e  $|S_{k-2}|$ , isto é, o tamanho das sub-strings que geram  $F_k$  e  $S_k$ , podemos reduzir o problema até chegar no caso base e encontrar o caractere desejado, já que cada string é composta da concatenação de duas anteriores.

Para  $F_k$ , o  $i$ -ésimo caractere pode ser obtido através do Algoritmo 1.

---

**Algorithm 1:**  $F(n, i)$ 

---

```
1 if  $n = 1$  then
2   return  $A$ 
3 if  $n = 2$  then
4   return  $B$ 
5 if  $i \leq |F_{n-1}|$  then
6   return  $f(n - 1, i)$ 
7 return  $F(n - 2, i - |F_{n-1}|)$ 
```

---

O algoritmo para encontrar o  $i$ -ésimo caractere de  $S_k$  é similar, mas adequando à definição de  $S_k$ .

Para descobrir o tamanho  $|F_n|$  ou  $|S_n|$ , basta pré-computar a sequência de Fibonacci até que se atinja um valor superior à  $10^{18}$ . Para descobrir o valor de  $k$  em  $F_k$  ou  $S_k$ , basta realizar uma busca binária sobre a sequência de Fibonacci pré-computada.

## Complexidade

Para cada pergunta sobre um índice  $i$ , a complexidade é  $O(\log_{\Phi}(i))$ , em que  $\Phi$  é a razão áurea.

## Detalhes de Implementação

Inteiros de 64-bits devem ser utilizados para comportar a magnitude dos valores.

## Seletiva UnB 2019: Presente de Dia das Mães

Este problema pode ser resolvido utilizando a técnica de busca binária na resposta sobre o intervalo  $[0, v_{max}]$ , em que  $v_{max}$  corresponde ao maior número de chocolates considerando cada caixa.

Seja  $x$  a tentativa escolhida pela busca binária. Cada caixa  $V[i]$  consegue atender exatamente  $\lfloor \frac{V[i]}{x} \rfloor$  mães. Ao realizar o procedimento para cada caixa, basta verificar se o número de mães  $M$  foi atendido ou não e ajustar o intervalo da busca binária para cada iteração.

## Detalhes de Implementação

Deve-se atentar para a divisão por zero, já que pode haver caixas vazias.

## Complexidade

A complexidade da solução é  $O(n \lg(v_{max}))$ .

## Codeforces 1612C: Chat Ban

Mais uma vez, utilizamos busca binária na resposta sobre o intervalo  $[1, 2k - 1]$ . Para cada tentativa com valor  $x$ , devemos verificar quantos emoticons possuímos até a  $x$ -ésima linha. Seja  $S(y)$  a soma da P.A. de razão 1 no intervalo inteiro  $[1, y]$ . Temos dois casos:

- $x \leq k$ : o número de emoticons é exatamente  $S(k)$ .
- $x > k$ : podemos decompor a figura em duas partes:
  - $[1, k]$ : o número de emoticons é igual a  $S(k)$ .
  - $[k + 1, 2k - 1]$ : o número de emoticons é igual a  $S(k - 1)$ , i.e., as  $k - 1$  últimas linhas.

Contudo, precisamos descontar algumas linhas do final da figura quando  $x < 2k - 1$ , e o desconto é exatamente a soma da P.A. de razão 1 sobre o intervalo  $[1, 2k - 1 - x] = S(2k - 1 - x)$ . Desta forma, o número de emoticons no segundo caso é dado por:  $S(k) + S(k - 1) - S(2k - 1 - x)$ .

Após calcular o número de emoticons, é possível ajustar os intervalos da busca binária e salvar a resposta de acordo com o número de emoticons produzidos ao enviar  $x$  mensagens.

## Complexidade

A complexidade da solução é  $O(\lg(2k - 1))$ , haja vista que  $S(y)$  pode ser calculado em tempo constante, para qualquer  $y$ , através da fórmula  $S(y) = y(y + 1)/2$ .

## Detalhes de Implementação

Inteiros de 64-bits devem ser utilizados na solução para poder comportar os possíveis valores de entrada.

## Maratona de Programação contra o COVID-19: Encontrando o Pico

Dada a função logística  $f(x) = c/(1 + ae^{-bx})$ , o que o problema quer é encontrar o  $x$  tal que  $f'(x)$  é o maior possível. Isto pode ser feito de pelo menos duas formas:

1. Analítica.
2. Numérica.

Como se trata de uma lista sobre divisão e conquista, recomenda-se que a questão seja realizada através do método numérico para fixação de conceitos, mas as duas soluções serão apresentadas a seguir.

### Solução Analítica

Queremos o ponto em  $x$  em que  $f'(x)$  alcança o maior valor. Isto pode ser obtido simplesmente encontrando a raiz para  $f''(x)$ , visto que  $f'(x)$  é uma função unimodal. Basta derivar  $f(x)$  duas vezes para encontrar  $f''(x)$  e a fórmula fechada para encontrar sua raiz dará o valor esperado de  $x$  que maximiza  $f'(x)$ . Uma vez encontrado o ponto  $x$ , basta imprimir o par  $(x, f'(x))$ . Detalha-se a resolução abaixo.

A derivada da função logística é:

$$f'(x) = \frac{abce^{bx}}{(e^{bx} + a)^2}$$

O objetivo é achar o valor máximo de  $f'(x)$ . O ponto de valor máximo é justamente o ponto em que a segunda derivada da função logística é 0, em outras palavras, estamos buscando  $x$  tal que  $f''(x) = 0$ .

Calculando a segunda derivada, temos:

$$f''(x) = -\frac{ab^2ce^{bx}(e^{bx} - a)}{(e^{bx} + a)^3}$$

Igualando  $f''(x)$  a zero, obtemos que a raiz é justamente  $x = \ln(a)/b$ , este é o ponto em que  $f'(x)$  é o maior possível.

Ao calcular  $f'(\frac{\ln(a)}{b})$ , obteremos  $\frac{bc}{4}$ , que é o número máximo de novos infectados.

## Solução Numérica

A função derivada é uma função unimodal, que cresce, chega a um pico, e logo diminui. O gráfico da Figura 1 corresponde à derivada do primeiro exemplo de teste.

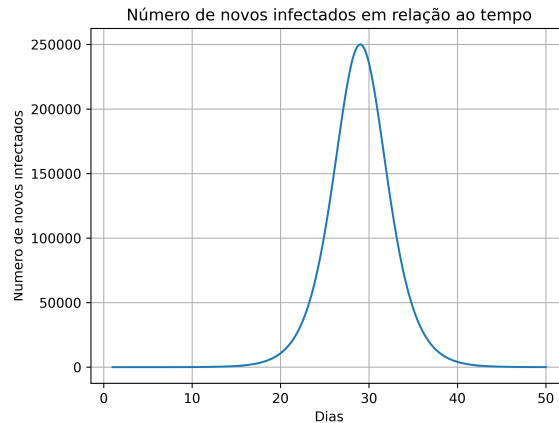


Figura 1:  $f'(x)$  para o primeiro caso de teste.

Desta forma, para achar o momento de pico e este número propriamente dito, basta aplicar a técnica de **busca ternária** sobre a derivada [Wik].

Para calcular o valor desta derivada em um ponto  $x$  específico durante a busca ternária, podemos usar a definição de derivada através de limite:

$$\lim_{\epsilon \rightarrow 0} \frac{f(x + \epsilon) - f(x)}{\epsilon}$$

Com  $\epsilon$  na prática sendo um valor minúsculo, como por exemplo  $10^{-5}$ .

É importante também escolher um intervalo de busca grande o suficiente na busca ternária para garantir que a solução da busca ternária seja ótima.

## Referências

[Wik] Wikipedia, *Ternary search*, [https://en.wikipedia.org/wiki/Ternary\\_search](https://en.wikipedia.org/wiki/Ternary_search), acessado em dezembro/2021.