

ALGORITMO

FIBONACCI

MARCIA GABRIELLE BONIFÁCIO DE OLIVEIRA - 2020011319 PAULO FERREIRA DA SILVA JÚNIOR - 2019034400

SEQUÊNCIA DE FIBONACCI

CONCEITO E DEFINIÇÃO

Ela recebe seu nome do matemático italiano Leonardo de Pisa, mais conhecido como Fibonacci, que a introduziu no mundo ocidental em seu livro Liber Abaci no início do século XIII.

Conceito:

A sequência de Fibonacci é uma série de números onde cada número é a soma dos dois anteriores. Inicia-se com 0 e 1, e é definida pela fórmula:

$$F(n)=F(n-1)+F(n-2)$$

para n>1, com F(0)=0 e F(1)=1.



```
C fibonacci.c
     #include <stdio.h>
     #include <gmp.h>
     #include <time.h>
     int main() {
         FILE *fp = fopen("fibonacci_times.csv", "w"); // Arquivo para salvar os resultados
         fprintf(fp, "Terms,ExecutionTime\n");
         int terms[] = {100000, 500000, 1000000, 1500000, 2000000}; // Tamanhos de entrada específicos
          int numTests = 5; // Número de entradas
12
          for (int test = 0; test < numTests; test++) {</pre>
             int n = terms[test];
             mpz_t t1, t2, nextTerm, sum;
             mpz_init(t1);
             mpz_init(t2);
             mpz_init(nextTerm);
             mpz_init(sum);
             mpz_set_ui(t1, 0);
             mpz_set_ui(t2, 1);
             mpz_add(nextTerm, t1, t2);
             mpz_add(sum, t1, t2);
             clock_t start, end;
             double cpu_time_used;
             start = clock();
             for (int i = 3; i \le n; ++i) {
                 mpz_add(sum, sum, nextTerm);
                 mpz_set(t1, t2);
                  mpz_set(t2, nextTerm);
                  mpz_add(nextTerm, t1, t2);
             end = clock();
             cpu_time_used = ((double)(end - start)) / CLOCKS_PER_SEC;
             fprintf(fp, "%d,%f\n", n, cpu_time_used); // Salva os resultados no arquivo
             mpz_clear(t1);
             mpz_clear(t2);
             mpz_clear(nextTerm);
             mpz_clear(sum);
          fclose(fp);
          return 0;
51
```

ALGORITMO ITERATIVO:

Calcula a sequência de maneira linear, utilizando um loop para acumular os valores dos termos anteriores até o termo desejado.

FUNÇÃO DE CUSTO

T(n)=4n-8

COMPLEXIDADE

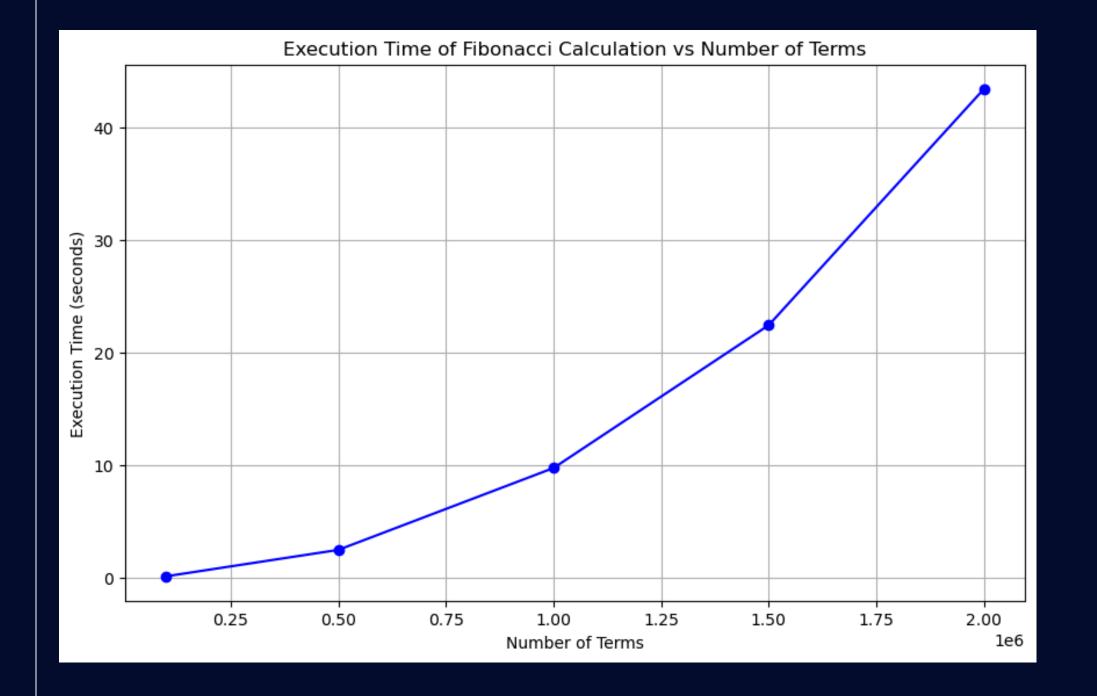
Tem complexidade de tempo O(n), tornando-o mais eficiente que o recursivo.



EXECUÇÃO DO ALGORITMO

Utilizamos 5 diferentes entradas

```
fibonacci_times.csv > data
    Terms, ExecutionTime
    1000000, 0.081000
    5000000, 2.427000
    4 10000000, 9.703000
    5 15000000, 22.401000
    6 20000000, 43.393000
7
```



```
C fibonacci_melhorado.c
      #include <stdio.h>
     #include <gmp.h>
     #include <time.h>
     void multiply_matrices(mpz_t F[2][2], mpz_t M[2][2]) {
          mpz_t a, b, c, d;
         mpz_init(a); mpz_init(b); mpz_init(c); mpz_init(d);
          mpz_mul(a, F[0][0], M[0][0]);
         mpz_addmul(a, F[0][1], M[1][0]);
12
         mpz_mul(b, F[0][0], M[0][1]);
13
         mpz_addmul(b, F[0][1], M[1][1]);
          mpz_mul(c, F[1][0], M[0][0]);
         mpz_addmul(c, F[1][1], M[1][0]);
         mpz_mul(d, F[1][0], M[0][1]);
          mpz_addmul(d, F[1][1], M[1][1]);
21
          mpz_set(F[0][0], a);
         mpz_set(F[0][1], b);
          mpz_set(F[1][0], c);
          mpz_set(F[1][1], d);
         mpz_clear(a); mpz_clear(b); mpz_clear(c); mpz_clear(d);
     void power_matrix(mpz_t F[2][2], int n) {
          if (n == 0 || n == 1)
          mpz_t M[2][2];
34
         mpz_init(M[0][0]); mpz_init(M[0][1]);
         mpz_init(M[1][0]); mpz_init(M[1][1]);
          mpz_set_ui(M[0][0], 1); mpz_set_ui(M[0][1], 1);
         mpz_set_ui(M[1][0], 1); mpz_set_ui(M[1][1], 0);
          power_matrix(F, n / 2);
         multiply_matrices(F, F);
         if (n % 2 != 0)
             multiply_matrices(F, M);
         mpz_clear(M[0][0]); mpz_clear(M[0][1]);
          mpz_clear(M[1][0]); mpz_clear(M[1][1]);
```

EXPONENCIAÇÃO DE MATRIZES:

Uma abordagem mais avançada que utiliza multiplicação de matrizes para calcular a sequência em O(logn) tempo. Esta técnica é ideal para grandes valores de n, pois reduz significativamente o número de operações necessárias.

COMPLEXIDADE

O(logn)

FUNÇÃO DE CUSTO

```
T(n)=c1+c2 \cdot log(n)
```

c1 = Representa o custo das operações de inicialização, que é constante e independente de n.

c2 = Representa o custo de cada multiplicação de matrizes, que é O(1), multiplicado pelo número de multiplicações de matrizes necessárias, que é proporcional a log(n) devido à exponenciação rápida.



EXECUÇÃO DO ALGORITMO

Utilizamos 5 diferentes entradas

```
fibonacci_times_matrix.csv > data

1    Terms, ExecutionTime
2    100000, 0.002000
3    500000, 0.009000
4    1000000, 0.021000
5    1500000, 0.030000
6    2000000, 0.051000
7
```

