Solução da Exponenciação Eficiente: Projeto Euler



Prof. Jeferson Souza, MSc. (thejefecomp) thejefecomp@neartword.com



Exponenciação Eficiente - Projeto Euler

Descrição do Problema

A forma mais simples de realizar o cálculo de n^{15} necessita de quatorze (14) multiplicações:

$$n \times n \dots \times n = n^{15}$$

Ao usar um método "binário", pode-se realizar o mesmo cálculo em seis (6) multiplicações:

$$n \times n = n^{2}$$

$$n^{2} \times n^{2} = n^{4}$$

$$n^{4} \times n^{4} = n^{8}$$

$$n^{8} \times n^{4} = n^{12}$$

$$n^{12} \times n^{2} = n^{14}$$

$$n^{14} \times n = n^{15}$$



Exponenciação Eficiente - Projeto Euler

Descrição do Problema - Continuação

Entretanto, ainda é possível realizar esse mesmo cálculo em cinco (5) multiplicações:

$$n \times n = n^{2}$$

$$n^{2} \times n = n^{3}$$

$$n^{3} \times n^{3} = n^{6}$$

$$n^{6} \times n^{6} = n^{12}$$

$$n^{12} \times n^{3} = n^{15}$$

Pode-se definir, portanto, m(k) como o número mínimo de multiplicações necessárias para calcular n^k ; por exemplo m(15)=5.

Exponenciação Eficiente - Projeto Euler

Descrição do Problema - Continuação

Logo, escreva um programa que encontre o $\sum m(k)$ para $1 \le k \le 200$.

O enunciado original do problema da exponenciação eficiente pode ser encontrado no sítio do Projeto Euler - (https://projecteuler.net/problem=122).

Descrição Geral da solução

A solução do problema passa pela análise dos exemplos disponibilizados na descrição do problema, onde pode-se notar que:

- 1. dentro do limite do exponente utilizado como base de cálculo do número mínimo de multiplicações, todo o expoente dobra de tamanho a cada execução até quanto for possível. A exceção fica na transição entre o expoente de número 2 e o exponente de número 3:
- 2. todo o exponente ímpar, utilizado como base de cálculo do número mínimo de multiplicações, necessita ter representada a transição entre o expoente de número 2 e o expoente de número 3.

Aspectos peculiares da solução

- 1. O algoritmo está escrito na linguagem de programação Scilab;
- 2. A função m(k) ganhou um parâmetro adicional, i.e. m(k, depurar), parâmetro este utilizado no controle de depuração da execução do algoritmo, a imprimir cada multiplicação realizada caso o valor da variável depurar seja verdadeiro, i.e. depurar = %t;
- 3. O algoritmo utiliza operações simples de multiplicação, divisão, e soma. Entretanto, possui variação em uma das suas rotinas que pode ser implementada com a função de arredondamento ceil(), a qual encontra o inteiro mais próximo que seja maior ou igual ao valor a ser arredondado;
- 4. Solução disponível no repositório scilab-codes do perfil do prof. Jeferson Souza (thejefecomp) no Github - https://github.com/thejefecomp.

Funcionamento do algoritmo para k>1

- 1. Identifica se o exponente k utilizado como base de cálculo é par ou ímpar;
- 2. No caso de k ser par, o número de multiplicações recebe o valor inicial de 1 [1. $n \times n = n^2$] $\longrightarrow expoenteCorrente = 2;$
- 3. No caso de k ser ímpar, o número de multiplicações recebe o valor inicial de 2 [2. $n^2 \times n = n^3$] $\longrightarrow expoenteCorrente = 3;$
- 4. Inicia-se o laço definido pela condição expoenteCorrente < k, multiplica-se o valor do expoenteCorrente por 2, e armazena-se em expoenteResultante $\longrightarrow expoenteResultante = expoenteCorrente * 2;$
- 5. Caso expoenteResultante > k, inicia-se o processo inverso de divisão;
- 6. Na primeira execução do processo inverso de divisão, atribui-se o valor do expoenteCorrente para uma variável chamada de expoenteComplementar \longrightarrow expoenteComplementar = expoenteCorrente;



Funcionamento do algoritmo para k > 1

- 7. Divide-se o exponenteComplementar por 2
 [exponenteComplementar = exponenteComplementar/2], e atribui-se a soma entre expoenteCorrente e expoenteComplementar ao expoenteResultante
 - \longrightarrow expoenteResultante = expoenteCorrente + expoenteComplementar;
- 8. Repete-se o processo de divisão do expoente Complementar até que o $expoenteResultante \le k;$
- Ao final de cada iteração, o valor do expoenteCorrente recebe o valor do expoenteResultante calculado, e o número de multiplicações é incrementado em 1;
- 10. Continua-se a execução do laço até que o expoenteCorrente == k.

Funcionamento do algoritmo para k > 1

- 11. Ao final, obtém-se o número mínimo de multiplicações necessárias para obter a exponenciação de n^k .
- 12. O programa principal define um laço de 1 até 200, a calcular o somatório de m(k) para o referido intervalo. PS: Veja a beleza do algoritmo, e descubra por si só o resultado ;-).

Detalhes importantes

- Quando k == 0 ou k == 1, não é necessário realizar multiplicações, i.e., o valor retornado, correspondente ao número mínimo de multiplicações, é zero (0);
- 2. Quando k < 0, k = k*-1, a implicar na inversão de sinal do valor de k para efetuar os cálculos.



```
A multiplicação n x n = n^2 está sempre presente
51.
       expoenteCorrente = 2
52.
       numeroMultiplicacoes = 1
53
       if depurar then
54
55
56
        mprintf('\n\n 1. n \times n = n^2 \setminus n \setminus n')
57.
       end
```

Identificação de expoente ímpar por meio da função modulo()

```
59.
         if modulo(k,2) == 1 then
60.
61.
           expoenteCorrente = 3
62.
           numeroMultiplicacoes = 2
63
64
           if depurar then
65
             mprintf('2. n^2 \times n = n^3 \setminus n \setminus n')
66
67
          end
68.
         end
```

Começa a execução do laço

```
70.
        expoenteComplementar = 0
71.
72
73.
74.
          Executado enquanto expoente corrente não for igual ao expoente alvo, i.e. k.
75.
76.
        while expoenteCorrente < k
77.
78.
          expoenteResultante = expoenteCorrente * 2
79.
80
81
          Somente entra na rotina de busca de expoente calculado anteriormente
82
          se o valor da duplicação do expoenteCorrente for major que o expoente
83.
          alvo (i.e. k).
84
          if expoenteResultante > k then
85.
```

```
Processo inverso de divisão
91.
         continuar = \%t
99.
         while continuar
100.
101
           if expoenteComplementar == 2 then
102
103
             expoenteComplementar = 1
104
105
           elseif expoenteComplementar == 3
106
107.
             expoenteComplementar = 2
108.
109.
           elseif expoenteComplementar > 3
110.
111.
             expoenteComplementar = expoenteComplementar/2
112.
            end
```

```
Processo inverso de divisão - alternativa com a função
ceil()
91.
        continuar = \%t
99.
       while continuar
100.
101.
          if expoenteComplementar > 1 then
102.
103.
           expoenteComplementar = ceil(expoenteComplementar/2)
104.
          end
```

```
Saída do processo inverso de divisão
114.
          expoenteResultante = expoenteCorrente + expoenteComplementar
115
116
          if expoenteResultante <= k then
117
118
            continuar = \%f
119
          end
120.
         end
```

```
Somatório com depuração
141.
         somatorio = 0
142.
143.
         for i = 1:200
144.
145.
           somatorio = somatorio + m(i, %t)
146.
         end
147
148.
         mprintf('somatorio = %d', somatorio)
```

PS: Temos o número 11 como numeração na transparência, a recordar o grande Romário, excepcional jogador da seleção brasileira. Romário era o "rei" da área: mesmo marcado, jogava a movimentarse com inteligência:-D...

