



Departamento de Matemática da Universidade de Coimbra

Análise de Algoritmos | Micro-trabalho 1 | de 22/02 a 01/03 de 2010

Suponha que vai multiplicar dois números, x e y , escritos em binário usando n dígitos cada (s.p.d.g., vamos supôr que n é uma potência de 2). Vamos particionar cada um em metade:

$$x = 2^{\frac{n}{2}} x_e + w_d \quad y = 2^{\frac{n}{2}} y_e + y_d .$$

Cada x_e, x_d, y_e e y_d tem $n/2$ dígitos binários, respectivamente os primeiros $n/2$ na parte esquerda e os restantes na parte direita.

Então,

$$xy = 2^n x_e y_e + 2^{\frac{n}{2}} (x_e y_d + x_d y_e) + x_d y_d$$

e

- As multiplicações por potências de 2^k correspondem a “deslocamentos à esquerda” por preenchimento das k posições à direita com o valor binário 0
- As somas são efectuadas em quantidade de operações linear no número de dígitos;
- As multiplicações $x_i y_j$ são as operações mais pesadas.

Um algoritmo possível para multiplicar x e y seria o seguinte (note-se que $n - m = p - k$):

Multiplica($x[m .. n]$, $y[k .. p]$):

- Se $n - m > 1$:
 1. Multiplica($x[m .. \frac{n}{2}]$, $y[k .. \frac{p}{2}]$);
 2. Multiplica($x[\frac{n}{2} .. n]$, $y[\frac{k}{2} .. p]$);
 3. Multiplica($x[m .. \frac{n}{2}]$, $y[\frac{k}{2} .. p]$);
 4. Multiplica($x[\frac{n}{2} .. n]$, $y[k .. \frac{p}{2}]$);
 5. Calcular: $2^{n-m+1} * (1) + 2^{\frac{n-m+1}{2}} * [(2) + (3)] + (4)$;
- Senão devolve $x[m] y[k]$

- (a) Calcule o número de operações básicas que este algoritmo efectua para multiplicar os 2 números.
- (b) Calcule o número de operações básicas que o algoritmo elementar da multiplicação (relembra a escola primária) efectua para multiplicar os 2 números.
- (c) Carl Friedrich Gauss (1777-1855) notou que, apesar do produto de 2 complexos,

$$(a + bi)(c + di) = ac - bd + (ad + bc) i$$

parecer envolver 4 multiplicações de reais, pode ser efectuado usando apenas 3 multiplicações pois,

$$(ad + bc) = (a + b)(c + d) - ac - bd .$$

Se usar a estratégia de Gauss, qual a alteração no número final de operações efectuadas?