

Millors d'eficiència en programes recursius i iteratius

R. Ferrer i Cancho

Universitat Politècnica de Catalunya

PRO2 (curs 2010-2011)

Versió 0.4

Avís: aquesta presentació no pretén ser un substitut dels apunts oficials de l'assignatura.

On som?

- ▶ Tema 5: Programació recursiva
- ▶ 9a sessió

Avui

- ▶ Més exemples d'immersions d'eficiència en algorismes recursius (sobre tipus abstractes de dades)
- ▶ Millors d'eficiència en algorismes iteratius.

Immersions d'eficiència sobre arbre, piles, cues i llistes

Arbres equilibrats

Milllores d'eficiència d'algorismes iteratius

Càlcul de la funció exponencial mitjançant la sèrie de Taylor

Càlcul de la funció cosinus mitjançant la sèrie de Taylor

Determinar si dos arbres son equilibrats

Un arbre és equilibrat si i només si:

- ▶ Els arbres fills són equilibrats.
- ▶ La diferència d'alçades dels subarbres fills no supera la unitat.

```
bool equilibrat(const BinTree<int> &a) {  
    // Pre: cert  
  
    // Post: el valor retornat indica si a es un arbre equilibrat  
}
```

Concepte d'arbre equilibrat: clau en estructures de dades avançades.

Implementació I

```
bool equilibrat(const BinTree<int> &a) {  
    // Pre: cert  
    bool b1;  
  
    if (a.empty()) b1 = true;  
    else {  
        b1 = equilibrat(a.left());  
        bool b2 = equilibrat(a.right());  
        int h1 = alcada(a.left());  
        // HI1 : h1 es l'alçada del fill esquerre d'a  
        int h2 = alcada(a.right());  
        // HI2 : h2 es l'alçada de fill dret d'a  
        b1 = (abs(h1 - h2) <= 1) and b1 and b2;  
    }  
    return b1;  
    // Post: el valor retornat indica si a es un arbre equilibrat  
}
```

Implementació II

Suposem que ja tenim implementada la funció

```
int alcada(const BinTree<int> &a) {  
    // Pre: cert  
  
    // Post: el valor retornat es la longitud del camí més llarg de l'arrel  
    //        a una fulla de l'arbre a  
}
```

Anàlisi de l'eficiència

- ▶ Problemes d'eficiència? (anàlisi de l'arbre de crides)
- ▶ Quin és el cost de l'algorisme?
- ▶ Millors d'eficiència:
 - ▶ Millorant el codi seguint l'esquema de la implementació proposada.
 - ▶ Reenginyeria (immersió).

Solució: immersió d'eficiència

Retornar + informació per evitar càlculs redundants

```
pair<bool, int> i_equilibrat(const BinTree<int> &a) {  
    // Pre: cert  
  
    // Post: en el valor retornat  
    //      - "first" indica si a es un arbre equilibrat  
    //      - "second" conté l'alçada de l'arbre  
}
```


Implementació de la funció d'immersió

```
pair<bool, int> i_equilibrat(const BinTree<int> &a) {
    // Pre: cert
    pair<bool, int> e;
    if (a.empty()) {
        e.first = true;
        e.second = 0;
    }
    else {
        pair<bool, int> e1 = i_equilibrat(a.left());
        // H1: e1.first indica si el fill esquerre d'a es un arbre equilibrat
        //      e1.second en conté l'alçada
        pair<bool, int> e2 = i_equilibrat(a.right());
        // H2: e2.first indica si el fill dret d'a es un arbre equilibrat
        //      e2.second en conté l'alçada
        e.first = (abs(e1.second - e2.second) <= 1) and
                  e1.first and e2.first;
        e.second = 1 + max(e1.second, e2.second);
    }
    return e;
    // Post: en el valor retornat
    //      - "first" indica si A es un arbre equilibrat
    //      - "second" conté l'alçada de l'arbre
}
```

Millora d'eficiència addicional?

Crida a la funció d'immersió

```
bool equilibrat2(const BinTree<int> &a) {  
    // Pre: cert  
    pair<bool, int> e = i_equilibrat(a);  
    return e.first;  
    // Post: indica si a es un arbre equilibrat  
}
```

Funció exponencial

Sèrie de Taylor de l'exponencial

$$e^x = 1 + x + \frac{x^2}{2!} + \frac{x^3}{3!} + \dots + \frac{x^n}{n!} + \dots \quad (1)$$

```
double exponencial(int x, int n) {  
    // Pre: x > 0; n >= 0  
  
    // Post: el valor retornat es la suma dels n primers termes de l'expansio  
    //       en sèrie de Taylor de e^x  
}
```

Implementació I

```
double exponencial(int x, int n) {  
    // Pre: x > 0; n >= 0  
    double e = 0;  
    int i = 0;  
    // Inv: 0 <= i <= n;  
    //      e conté la suma dels i primers termes de l'expansió en sèrie  
    //      de Taylor de la funció exponencial  
    while (i < n) {  
        int p = potencia(x, i);  
        int f = factorial(i);  
        e += double(p)/f;  
        ++i;  
    }  
    return e;  
    // Post: el valor retornat es la suma dels n primers termes de l'expansió  
    //      en sèrie de Taylor de  $e^x$   
}
```

Implementació II

Especificació de les dues funcions auxiliars:

```
int potencia(int x, int n) {  
    // Pre: n >= 0; x != 0 si n = 0  
  
    // Post: retorna x^n  
}
```

Definició de la Pre: evitar indeterminació 0^0 quan $x = n = 0$.

```
int factorial(int n) {  
    // Pre: n >= 0  
  
    // Post: retorna n!  
}
```

Millora d'eficiència

Càlculs repetits ($i > 0$):

- ▶ A cada iteració càlcul de potències des de zero però
 $\text{potencia}(x, i) = x * \text{potencia}(x, i - 1)$
- ▶ A cada iteració càlcul del factorial de zero però
 $\text{factorial}(i) = i * \text{factorial}(i - 1)$

Solució: reciclar càlculs (introduir noves variables locals)

Implementació (2a versió)

```
double exponencial(int x, int n) {  
    // Pre: x > 0; n >= 0  
    double e = 0;  
    int p = 1; // p conté  $x^0$   
    int f = 1; // f conté  $0!$   
    int i = 0;  
    // Inv:  $0 \leq i \leq n$ ;  
    //      p conté  $x^i$ ; f conté  $i!$ ;  
    //      e conté la suma dels i primers termes de l'expansió en sèrie  
    //      de Taylor de la funció exponencial  
    while (i < n) {  
        e += double(p)/f;  
        p *= x;  
        ++i;  
        f *= i;  
    }  
    return e;  
    // Post: e conté la suma dels n primers termes de l'expansió en sèrie  
    //      de Taylor de  $e^x$   
}
```

Dubte

No hauria de ser?

```
...  
while (i < n) {  
    e += double(p)/f;  
    p *= x;  
    f *= i;  
    ++i;  
}  
...
```

Pista: justificar a partir de l'invariant.

Millora d'eficiència

Problema exponencial2

- ▶ Vessaments evitables (p i f es fan massa grans)
- ▶ Variables temporals innecessaries

Solució:

- ▶ Sèrie de Taylor de l'exponencial

$$e^x = t_0 + t_1 + t_2 + t_3 + \dots + t_n + \dots \quad (2)$$

- ▶ Relació de recurrència:
 - ▶ $t_n = 1$ si $n = 0$
 - ▶ $t_n = \frac{x}{n} t_{n-1}$ si $n > 0$

Implementació (3a versió)

```
double exponencial(int x, int n) {  
    // Pre: x > 0; n >= 0  
    double e = 0;  
    double t = 1; // t conté  $x^0/(0!)$   
    int i = 0;  
    // Inv:  $0 \leq i \leq n$   
    //      t conté  $x^i/(i!)$ ;  
    //      e conté la suma dels i primers termes de l'expansió en sèrie  
    //      de Taylor de la funció exponencial  
    while (i < n) {  
        e += t;  
        ++i;  
        t = t*x/i;  
    }  
    return e;  
    // Post: el valor retornat es la suma dels n primers termes de l'expansió  
    //      en sèrie de Taylor de  $e^x$   
}
```

Funció cosinus

Sèrie de Taylor del cosinus

$$\cos x = 1 - \frac{x^2}{2!} + \frac{x^4}{4!} - \frac{x^6}{6!} + \dots \quad (3)$$

```
double cosinus(double x, int n) {  
    // Pre: n >= 0  
  
    // Post: e conté la suma dels n primers termes de l'expansió en sèrie  
    //       de Taylor del cosinus de x  
}
```

Pista

- ▶ $t_n = 1$ si $n = 0$
- ▶ $t_n = \dots t_{n-1}$ si $n > 0$

Exercicis

Discutir estratègies eficients per als problemes següents:

- ▶ Element dominador més alt d'una pila de naturals (recursiu).
- ▶ Element dominador més avançat d'una llista de naturals (iteratiu).
- ▶ Vector mitjanament ordenat (iteratiu).