

Estructures lineals II: Llistes

Ricard Gavaldà

Programació 2

Facultat d'Informàtica de Barcelona, UPC

Primavera 2019

Aquesta presentació no substitueix els apunts

Contingut

`push_back` en vectors

Llistes

- Especificació de la classe Llista

- Exemples d'operacions amb llistes

- Splice

- Accés directe

push_back en vectors

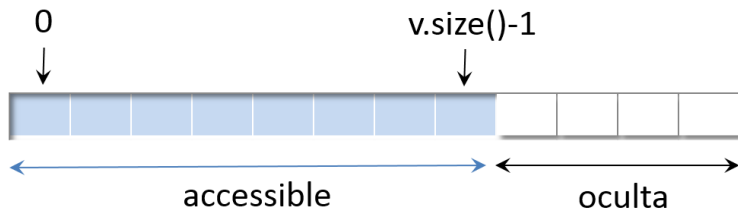
push_back en vectors

- ▶ `v.push_back(elem)` afegix `elem` al final de `v`
- ▶ `v.size()` s'incrementa en 1
- ▶ Cal mirar si la memòria que ocuparia el nou element és lliure
- ▶ Si ja està ocupada per una altra variable, cal moure (*reallocate*) el vector:
 1. crear un vector nou (en algun altre lloc) de mida `v.size()+1`,
 2. moure els elements actuals al nou vector,
 3. afegir `elem` a la darrera posició
 4. i destruir el vector antic

push_back en vectors (2)

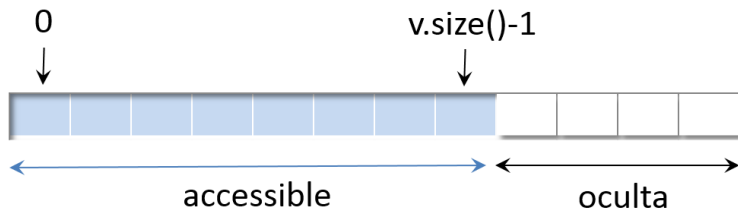
- ▶ Molt ineficient si hem de reallocatar a cada push_back
- ▶ $1 + 2 + 3 + 4 + \dots + (N - 1)$ moviments per tenir un vector de mida N
- ▶ Això és $\simeq N^2/2$

push_back en vectors (3)



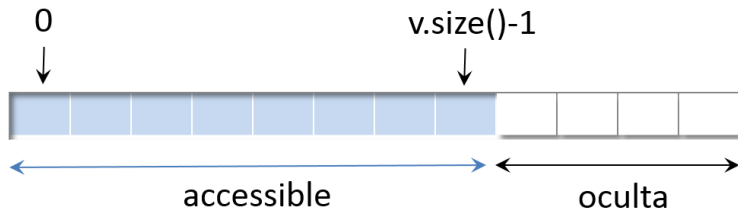
- ▶ Els vectors tenen una part oculta (espai ocupat) i una part accessible
- ▶ `v.size()` retorna la mida de la part accessible
- ▶ És un error accedir amb `[...]` més enllà de la part accessible

push_back en vectors (4)



- ▶ Si queda algun element a la part oculta, `push_back` n'ocupa el primer
- ▶ Si no, *reallocate* a un vector de mida `2*v.size()`
- ▶ La mida (accessible + oculta) és $2^i \cdot$ mida inicial.

push_back en vectors (5)



Imaginem que mida inicial és 1 per simplificar
Per tenir un vector de size N farem

$$1 + 2 + 4 + 8 + 16 + \dots + 2^k = 2^{k+1} - 1$$

moviments, on $2^k < N \leq 2^{k+1}$

→ com a molt $2N$ moviments

→ **2 moviments en mitjana** per crida a push_back

push_back en vectors (6)

Exemple de *Cost Amortitzat*, no *Cost Cas Pitjor*:

De tant en tant, alguna crida a `push_back` serà costosa, però després amortitzem la feina amb molts `push_back` barats

- ▶ En realitat, això s'implementa amb apuntadors
- ▶ Altres operacions: `pop_back()`, `resize()`, `reserve()`, `insert(i,x)`, `erase(i)`
- ▶ No les useu si no sabeu bé què esteu fent
- ▶ `insert(i)`, `erase(i)`: Cost proporcional a `v.size()`

Inserció en vectors

La classe `vector` té un mètode `insert(idx, valor)`

P.ex. si `v == ['a', 'b', 'c']` i fem `v.insert(1, 'e')`, tenim `v == ['a', 'e', 'b', 'c']`

Té cost proporcional a `v.size()`

`push_back(x)` és una implementació eficient de `insert(v.size(), x)`

Dues versions d'un problema

Llegir una seqüència d'int's i deixar-los en un vector en ordre invers al d'arribada

Versió 1:

```
vector<int> v;  
while (cin >> x) v.insert(0,x);
```

Versió 2:

```
vector<int> v;  
while (cin >> x) v.push_back(x);  
for (int i = 0; i < v.size()/2; ++i)  
    swap(v[i],v[v.size()-i-1]);
```

Quina és millor?

Listes

Introducció a les llistes. Contenedors i iteradors

contenedor: estructura de dades per emmagatzemar objectes

Són `template`: necessiten un tipus com a paràmetre

S'usen amb *iteradors*: classe per desplaçar-nos pel contenidor

Avui: llista (`list`)

Propietats de les llistes, respecte vectors

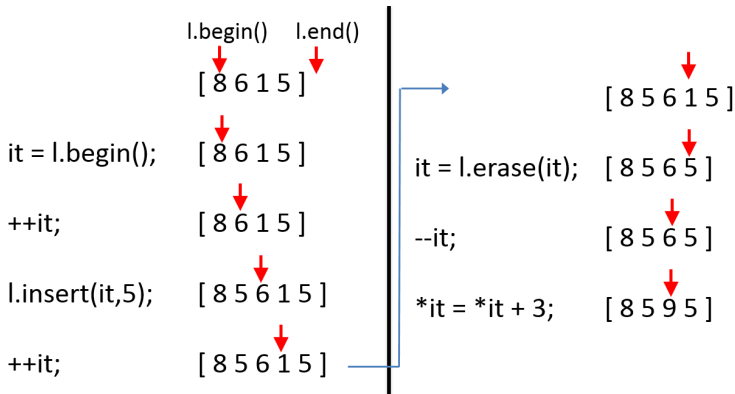
Cons:

- ▶ Accés directe (donat i , accedir a l'element i -èssim) costós

Pros:

- ▶ Recorreguts seqüencials tan eficients com en vectors
- ▶ Inserir element al punt on “som” eficient
- ▶ Esborrar element al punt on “som” eficient
- ▶ Concatenar llistes eficient

Exemple d'evolució d'una llista



Iteradors: declaració (instanciació)

Mètode `begin()`: retorna un iterador que referencia el primer element del contenidor, si és que existeix

Mètode `end()`: retorna un iterador que referencia un element fictici, posterior al darrer element

```
list<Estudiant>::iterator it = l.begin();  
list<Estudiant>::iterator it2 = l.end();
```

"::": La definició de l'iterador pertany al contenidor

Si una llista `l` és buida, aleshores `l.begin() = l.end()`

Iteradors: operacions amb iteradors

Sí:

- ▶ `it1 = it2;`
- ▶ `it1 == it2, it1 != it2`
- ▶ `*it` (excepte si `it == l.end()`)
- ▶ `++it, --it` (excepte si a `l.end()` i `l.begin()`)

NO:

- ▶ `it = it + 5; it = it - 1;`
- ▶ `if (it1 < it2) ...`

Els iteradors no són `int`

`++` i `--` : “avança” i “retrocedeix”, no “incrementa” i “decrementa”

Iteradors: operacions amb iteradors

Esquema freqüent:

```
list<T> l;  
...  
list<T>::iterator it = l.begin();  
while (it != l.end() and not (condicio sobre *it)) {  
    ... accedir a *it ...  
    ++it;  
}
```

Iteradors constants

Iteradors constants: prohibeixen modificar l'objecte referenciat per l'iterador

```
list<Estudiant>::const_iterator it;
```

Sí:

▶ `it = it2`

▶ `++it`

▶ `v = *it`

NO:

▶ `*it = ...`

`*it` és una constant. `it` no és una constant

Especificació de la classe genèrica Llista

Vegeu Llista.doc

Sumar tots els elements d'una llista d'enters

```
/* Pre: cert */
/* Post: El resultat és la suma dels elements de l */
int suma(const list<int>& l) {
    int s = 0;
    for (list<int>::const_iterator it = l.begin();
         it != l.end();
         ++it) {
        s += *it;
    }
    return s;
}
```

Cerca senzilla en una llista d'enters

```
/* Pre: cert */  
/* Post: El resultat indica si x és o no a l */  
bool pertany(const list<int>& l, int x) {  
    list<int>::const_iterator it = l.begin();  
    while (it != l.end() and (*it != x)) ++it;  
    return it != l.end();  
}
```

Exercici: cerca en una llista d'estudiants

```
/* Pre: cert */  
/* Post: El resultat ens indica si hi ha algun estudiant  
    amb dni x a l o no */  
bool pertany(const list<Estudiant>& l, int x);
```

Modificar una llista sumant un valor k a tots els elements

```
/* Pre: cert */
/* Post: Cada element de l és com el de la mateixa posició
de la l original, més k */
void suma_k(list<int>& l, int k) {
    list<int>::iterator it = l.begin();
    while (it != l.end()) {
        *it += k;
        ++it;
    }
}
```


Alternativa

Alternativa (pitjor) a

```
*it += k;  
++it;
```

seria

```
int aux = (*it) + k;  
it = l.erase(it);  
l.insert(it, aux);  
// sense ++it!
```

Un iterador està lligat a un element, no a una posició de la llista

Dir si una llista és capicua

[4,8,5,8,4], [7], [4,8,8,4] són capicues

```
/* Pre: cert */  
/* Post: El resultat diu si l es capicua */  
bool capicua(const list<int>& l);
```

Dir si una llista és capicua

```
bool capicua(const list<int>& l) {
    list<int>::const_iterator it1 = l.begin();
    list<int>::const_iterator it2 = l.end();
    for (int i = 0; i < l.size()/2; ++i) {
        --it2;
        if (*it1 != *it2) return false;
        ++it1;
    }
    return true;
}
```

Exercici: Penseu com fer-ho sense `l.size()`.

Cada element s'ha de consultar un cop com a molt.

Recordeu que no es pot comparar $it1 < it2$

Splice: Insert a l'engrós!

Si $l1 = [1,2,3,4,5,6]$, it apunta a 4, $l2 = [10,20,30]$

i fem $l1.splice(it,l2)$, queda

$l1 = [1,2,3,10,20,30,4,5,6]$, it apunta a 4, $l2$ buida

Nota: Concatenar és $l1.splice(l1.end(),l2)$

Nota: La STL de C++ té versions més complexes de splice

A recordar per a l'examen:

- ▶ On inserten insert i splice
- ▶ On queda l'iterador després d'erase, insert i splice

Vectors vs. llistes

- ▶ Recorregut seqüencial: Temps lineal en els dos
 - ▶ constant per element
- ▶ Accés directe a i -èssim: Constant en vectors, temps i en llistes
- ▶ Inserir un element
 - ▶ Constant en llistes
 - ▶ En vectors, afegir al final és constant en mitjana (`push_back()`)
 - ▶ En vectors, inserir pel mig és costós
- ▶ Esborrar un element: constant en llistes, costós en vectors
- ▶ Splice: constant en llistes, costós en vectors

Accés directe?

Accés directe per posició en llistes. Si cal ...

```
// pre: 0 <= i < l.size()
// post: retorna l'i-essim element de l
double get(const list<double>& l, int i) {

    list<double>::const_iterator it = l.begin();
    for (int j = 0; j < i; ++j) ++it;
    return *it;

}
```

Accès directe

```
list<double>::iterator it = l.begin();  
double sum = 0;  
while (it != l.end()) { sum += *it; ++it; }
```

vs.

```
double sum = 0;  
for (int i = 0; i < l.size(); ++i) sum += get(l,i);
```

Accés directe

Si $L = l.size()$

Solució 1: Temps = L

Solució 2: Temps = $1 + 2 + \dots + L \simeq L^2/2$

Per a $L = 100.000$,

Solució 1: 100.000 Solució 2: 5.000.000.000

[<http://www.joelonsoftware.com/articles/fog0000000319.html>]

Recordau: Iterators are your friends