

Estructures lineals I

Programació 2

Facultat d'Informàtica de Barcelona, UPC

Conrado Martínez

Primavera 2019

- Apunts basats en els d'en Ricard Gavalrà
- Aquestes transparències **no** substitueixen els apunts de l'assignatura, els complementen

Estructures lineals

Una estructura lineal C és un conjunt d'elements d'un cert tipus T

$$C = [a_1, a_2, \dots, a_n]$$

en el que es defineix una relació de **successió**

- Per tot i , $1 \leq i < n$, a_{i+1} és el **successor** de a_i . L'**últim** element a_n no té successor.
- Per tot i , $1 < i \leq n$, a_{i-1} és el **predecessor** de a_i . El **primer** element a_1 no té predecessor.

Si $n = 0$ la estructura està **buida**

Estructures lineals

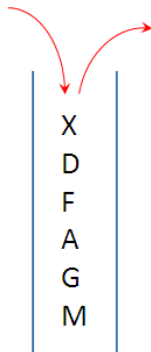
- Piles (*stack*)
- Cues (*queue*)
- Llistes (*list*)

El tipus pila (stack)

La classe stack

Ofereix tres operacions bàsiques:

- Afegir un nou element al final (*empilar*)
- Treure l'últim element (*desempilar*)
- Examinar l'últim element (*cim*)



Especificació de stack

La classe stack

```
template <class T> class stack {  
public:  
    // Constructores  
  
    /* Pre: cert */  
    /* Post: crea una pila buida */  
    stack();  
  
    // Destructora  
    ~stack();
```

Especificació de stack

La classe stack

```
// Modificadores

/* Pre: la pila és  $[a_1, \dots, a_n]$ ,  $n \geq 0$  */
/* Post: s'afegit l'element  $x$  com a últim de la pila, es
        a dir, la pila és ara  $[a_1, \dots, a_n, x]$  */
void push(const T& x);

/* Pre: la pila és  $[a_1, \dots, a_n]$  i no està buida ( $n > 0$ ) */
/* Post: s'ha eliminat el darrer element de la pila original,
        es a dir, la pila ara és  $[a_1, \dots, a_{n-1}]$  */
void pop();
```

Especificació de stack

La classe stack

```
// Consultores

/* Pre: la pila és  $[a_1, \dots, a_n]$  i no està buida ( $n > 0$ ) */
/* Post: Retorna  $a_n$  */
T top() const;

/* Pre: cert */
/* Post: Retorna cert si i només si la pila està buida */
bool empty() const;

private:
    ...
};
```


Advertiment

- En molts d'aquests exercicis (i els de cues), tenim problemes perquè intentem accedir a la pila (o la cua) d'una manera que no és la habitual per a piles o cues; per exemple, accedir a tots els elements i no només al que és accessible
- Això genera problemes, per exemple, que la pila és destruïda i cal reconstruir-la, o copiar-la abans.
- Probablement significa que *si necessitem fer això, hauríem d'usar una llista i no una pila o cua*
- Preneu-vos pel valor pedagògic

Alçària d'una pila

L'alçària de la pila $p = [a_1, \dots, a_n]$ és n , el seu nombre d'elements

```
/* Pre: cert */  
/* Post: retorna el nombre d'elements de p */  
template <typename T>  
int alcaria(const stack<T>& p);
```

Nota. És un exercici. La classe `stack<T>` estàndar té el mètode `size` que retorna el nombre d'elements de la pila sobre la qual s'aplica.

Alçària d'una pila, versió iterativa

```
template <typename T>
int alcaria(const stack<T>& p) {
    int n = 0;
    while (not p.empty()) {
        ++n;
        p.pop();
    }
    return n;
}
```

Veieu algun problema amb aquesta implementació?

Alçària d'una pila

Apliquem un mètode modificador (pop) però la pila no es pot modificar ja que és const &!

Solucions:

- passar-la per valor, es farà una còpia de l'argument en fer la crida
- fer una còpia en un variable local

```
template <typename T>
int alcaria(const stack<T>& p) {
    stack<T> aux = p;
    int n = 0;
    while (not aux.empty()) {
        ++n; aux.pop();
    }
    return n;
}
```

Alçària d'una pila

Més solucions:

- passar per referència, la funció calcula la mida de la pila i deixa buida la pila!
 - L'usuari és responsable de fer una còpia prèvia, si vol
 - Risc: que se n'oblidi
 - Avantatge: no hi ha cap còpia, si no fa falta

Alçària d'una pila, versió recursiva

```
/* Pre: p = P */  
/* Post: retorna n, el nombre d'elements de P i  
        p = [] buida */  
template <typename T>  
int alcaria(stack<T>& p) {  
    if (p.empty()) return 0;  
    else {  
        p.pop();  
        return 1 + alcaria(p);  
    }  
}
```

Si passem p per valor, farem una **una còpia a cada crida** \Rightarrow temps i memòria **quadràtics** en la mida de p!

Suma dels elements d'una pila

Si $P = [a_1, \dots, a_n]$, $\text{suma}(P) = a_1 + \dots + a_n$

```
/* Pre: p = P */  
/* Post: retorna suma(P), i p = [] buida */  
int suma(stack<int>& p);
```

Suma dels elements d'una pila

```
int suma(stack<int>& p) {  
    if (p.empty()) return 0;  
    else {  
        int x = p.top();  
        p.pop();  
        return x + suma(p);  
    }  
}
```


Suma dels elements d'una pila

Podem aconseguir que la pila *p* retengui el seu valor original, però encara hem de permetre que s'apliquin mètodes (passem per referència, no per referència constant) modificadors.

```
/* Pre: p = P */
/* Post: retorna suma(P), i p = P */
int suma(stack<int>& p) {
    if (p.empty()) return 0;
    else {
        int x = p.top();
        p.pop();
        int res = x + suma(p);
        p.push(x);
        return res;
    }
}
```

Cerca en una pila

Donada una pila p i un element x , determinar si x apareix en p

```
/* Pre:  $p = P$  */  
/* Post: retorna cert si i només si  $x$  és un element de  $P$  */  
bool cerca(stack<int>& p, int x);
```

Cerca en una pila

```
bool cerca(stack<int>& p, int x) {  
    if (p.empty()) return false;  
    else if (p.top() == x) return true;  
    else {  
        p.pop();  
        return cerca(p, x);  
    }  
}
```

Cerca en una pila

- Si la pila p no conté x , llavors després de la crida $\text{cerca}(p, x)$ la pila està buida
- Si la pila $p = [a_1, \dots, a_{i-1}, x, a_{i+1}, \dots, a_n]$ amb $a_j \neq x$ per a tot j , $1 \leq j < i$, llavors després de la crida $\text{cerca}(p, x)$ tindrem $p = [a_{i+1}, \dots, a_n]$

Cerca en una pila d'Estudiants

Solució iterativa

```
/* Pre:  $x > 0$ ,  $p = P$  */  
/* Post: retorna cert si i només si hi ha algun  
        estudiant amb dni  $x$  a  $P$  */  
bool cerca(stack<Estudiant>& p, int x) {  
    while (not p.empty()){  
        if (p.top().consultar_DNI() == x)  
            return true;  
        else  
            p.pop();  
    }  
    return false;  
}
```

Sumar un número a una pila

```
/* Pre:  $p = [a_1, \dots, a_n]$  */  
/* Post:  $p = [a_1 + k, a_2 + k, \dots, a_n + k]$  */  
void suma_k(stack<int>& p, int k);
```

p.ex, $p = [3, 6, 2, 1], k = 2 \rightarrow p = [5, 8, 4, 3]$

Sumar un nombre a una pila: Versió recursiva

```
void suma_k(stack<int>& p, int k) {  
    if (not p.empty()) {  
        int x = p.top();  
        p.pop();  
        suma_k(p,k);  
        p.push(x+k);  
    }  
}
```

Sumar un nombre a una pila: Versió iterativa

Necessitarem una pila auxiliar ...

```
void suma_k(stack<int>& p, int k) {  
    stack<int> aux;  
    while (not p.empty()) {  
        aux.push(p.top()+k);  
        p.pop();  
    }  
    p = aux;  
}
```

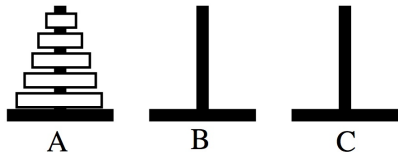
Problema?

Sumar un nombre a una pila: Versió iterativa

Solucions: 1) un altre bucle 2) cridar a una funció “revessar pila” 3) cridar a `sumar_k(p, 0)`

```
void suma_k(stack<int>& p, int k) {
    stack<int> aux;
    while (not p.empty()) {
        aux.push(p.top()+k);
        p.pop();
    }
    while (not aux.empty()) {
        p.push(aux.top());
        aux.pop();
    }
}
```

Aplicacions de les piles: transformació recursiu-iteratiu



Volem dissenyar un algorisme

```
typedef char pole;  
void hanoi(int N, pole org, pole aux, pole dst);
```

que imprimeixi els moviments necessaris per a traslladar N discos des del pal org fins al pal dst, utilitzant el pal aux com a pal auxiliar.

Aplicacions de les piles: transformació recursiu-iteratiu

```
void hanoi(int N, pole org, pole aux, pole dst) {  
    if (N==1)  
        cout << "Mou un disc de " << org  
              << " a " << dst << endl;  
    else {  
        hanoi(N - 1, org, dst, aux);  
        cout << "Mou un disc de " << org  
              << " a " << dst << endl;  
        hanoi(N - 1, aux, org, dst);  
    }  
}
```

Aplicacions de les piles: transformació recursiu-iteratiu

```
class HanoiTask {  
private:  
    int n_;  
    pole org_, aux_, dst_;  
public:  
    HanoiTask(int n, pole org, pole aux, pole dst) {  
        n_ = n; org_ = org; aux_ = aux; dst_ = dst;  
    }  
}
```

Aplicacions de les piles: transformació recursiu-iteratiu

```
class HanoiTask {  
    ...  
    // consultoras  
    int ndiscos() const { return n_; }  
    pole origen() const { return org_; }  
    pole auxiliar() const { return aux_; }  
    pole desti() const { return dst_; }  
  
    // Pre: ndiscos() == 1  
    // Post: escriu en el cout el moviment necessari per  
    //       a realitzar la tasca (moure un únic disc)  
    void escriu_moviment() {  
        cout << "Mou disc de " << org_;  
        cout << " a " << dst_ << endl;  
    }  
};
```

Aplicacions de les piles: transformació recursiu-iteratiu

```
void hanoi(int N, pole org, pole aux, pole dst) {
    HanoiTask initial_task(N, org, aux, dst);
    stack<HanoiTask> S;
    S.push(initial_task);
    while (not S.empty()) {
        HanoiTask curr = S.top();
        S.pop();
        if (curr.ndiscos() == 1) {
            curr.escriu_moviment();
        } else {
            // curr.ndiscos() > 1
            ...
        }
    }
}
```

Aplicacions de les piles: transformació recursiu-iteratiu

```
...  
} else {  
    // curr.ndiscos() > 1  
  
    HanoiTask left_task(curr.ndiscos()-1,  
                        curr.origen(), curr.desti(), curr.auxiliar());  
    HanoiTask middle_task(1, curr.origen(), '*', curr.dest());  
    HanoiTask right_task(curr.ndiscos()-1,  
                        curr.auxiliar(), curr.origen(), curr.desti());  
    S.push(right_task);  
    S.push(middle_task);  
    S.push(left_task);  
}
```

Aplicacions de les piles: avaluació d'expressions

En una expressió en notació postfixa s'escriu en primer lloc els operands i a continuació l'operador. Per exemple

8 7 + 13 4 - *

és l'expressió $(8 + 7) * (13 - 4)$. Un avantatge de la notació postfixa és que mai són necessaris els parèntesis. Direm que les expressions estan formades per una seqüència de *tokens*. Un token és un valor (8, 7, 13, ...) o un operador (+, -, *, ...). Per simplificar assumirem que tots els operadors són binaris

Aplicacions de les piles: avaluació d'expressions

Escriu una funció que, donat un vector de Token que representa una expressió en notació postfixa, avalua l'expressió tornant el seu valor.

```
class Token {  
public:  
...  
};  
  
int avalua(const vector<Token>& expr);
```

Aplicacions de les piles: avaluació d'expressions

```
class Token {  
public:  
...  
bool es_operand() const;  
bool es_operador() const;  
int valor() const;  
char operador() const;  
...  
};
```

Aplicacions de les piles: avaluació d'expressions

```
int avalua(const vector<Token>& expr) {
    stack<int> S;
    for (int i = 0; i < expr.size(); ++i) {
        if (expr[i].es_operand()) {
            S.push(expr[i].valor());
        } else { // expr[i] és un operador
            int op2 = S.top(); S.pop();
            int op1 = S.top(); S.pop();
            char c = expr[i].operador();
            S.push(opera(c, op1, op2));
        }
    }
    // S.size() == 1
    return S.top();
}
```

Aplicacions de les piles: avaluació d'expressions

```
int opera(char c, int x, int y) {  
    if (c == '+') return x+y;  
    if (c == '*') return x*y;  
    ...  
}
```