

```
def valInf( T, v, bg=None, bd=None):
```

```
    if bg == None
```

```
        L --
```

```
    if bg == bd: return T[bg]
```

```
    if bd == bg+1
```

```
        | if T[bd] < v : return T[bd]
```

```
        | else return T[bg]
```

```
    p = (bg+bd)/2
```

```
    if v > m : return valInf(T, v, p, bd)
```

```
    else return valInf(T, v, bg, p-1)
```

~ correction exam recherche d'info ~

Analyse amortie de complexité

Idée: \rightarrow on analyse une séquence d'instructions (en général une SDD avec plusieurs opé.)
 \rightarrow on pourra tenir compte du fait qu'une opération coûteuse est rare et la séquence totale a une bonne complexité

$\triangleright \neq$ complexité moyenne

\triangleright complexité dans le pire cas

3 Méthodes:

- \rightarrow évalue la complexité $T(n)$ de la séquence complète
 \rightarrow on dit que chaque op a une complexité amortie \approx à $\frac{1}{n}$?
- Attribue des "charges" pr chaque opération
 \rightarrow coût amorti de l'opération.
 - \rightarrow si charge $>$ coût réel de l'op, la Δ est un crédit attribué à certains objets de la SDD
 - \rightarrow si charge $<$ coût réel, utilise des crédits déjà stockés dans l'opération
- on déf une fonction potentiel (Φ) à la SDD $\Phi(D)$ correspond à une quantité d'énergie stockée dans la struct.

Une opération peut conduire à:

- \hookrightarrow le potentiel: en magasinne les réserves

- \hookrightarrow le potentiel: dépense les réserves potentiel après une op
coût réel contribution de i par: $\tilde{C}_i = \tilde{C}_i + \Phi(D_i) - \Phi(D_{i-1}) \leftarrow$ potentiel avant op

ex Pile operation :

• pop

• push

• multipop:

```
while P ≠ ∅ ∧ k > 0:
    pop(P)
    k--
```

▷ complexité?

• pop, push = 1

multipop = min(k, n) → ~~est~~ --

→ $O(n)$

→ amortir $\frac{O(n)}{n} = O(1)$

{ car on analyse n opérations et
non les op 1 par 1

Q: tab dynamique utilise car (mult tab x2)
↳ en moyenne ✓

Méthode

1) push 2

pop 0

multipop 0

→ $O(n)$

Les opérations pile avec {de} → de man
déb

$$2) \text{ push } \hat{c}_i = 1 + \mathbb{E}(P_i) - \mathbb{E}(P_{i-1}) = 2$$

$$\text{pop } \hat{c}_i = 1 + \mathbb{E}(P_i) - \mathbb{E}(P_{i-1}) = 0$$

$$\text{multipop } \hat{c}_i = \underset{\min(a, |p|)}{k} + \mathbb{E}(P_i) - \mathbb{E}(P_{i-1}) = 0$$