

Cours 8 : algorithmes de tris

Jean-Stéphane Varré

Université Lille 1

jean-stephane.varre@lifl.fr

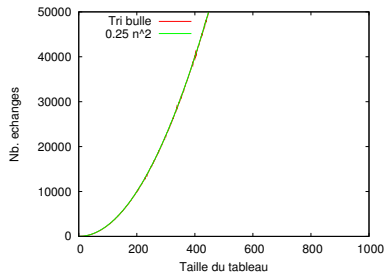
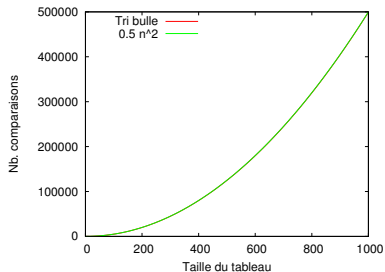
Au menu

- Tri bulle
- Tri insertion
- Tri tas (HeapSort)
- Tri fusion (MergeSort)
- Tri rapide (QuickSort)
- Quelle est la complexité du meilleur algorithme de tri ?
- Trier en $\mathcal{O}(n)$, c'est possible !?

Implémentation

```
procedure triBulle (var t : TABLEAU; var nbcmp : CARDINAL; var nbech : CARDINAL);
var
    i, j : CARDINAL;
begin
    for i := high(t) downto low(t) + 1 do begin
        for j := low(t) to i-1 do begin
            inc(nbcmp);
            if t[j] > t[j+1] then begin
                inc(nbech);
                echanger(t,j,j+1);
            end {if};
        end {for};
    end {for};
end {triBulle};
```

Temps de calcul - tri bulle

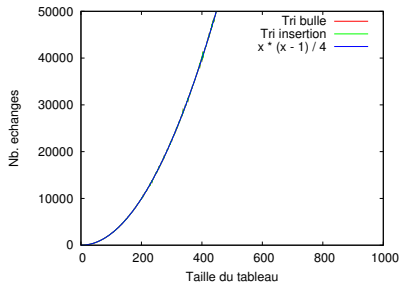
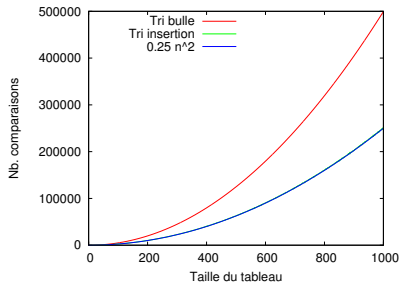


Implémentation

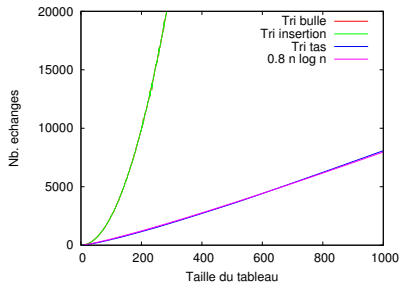
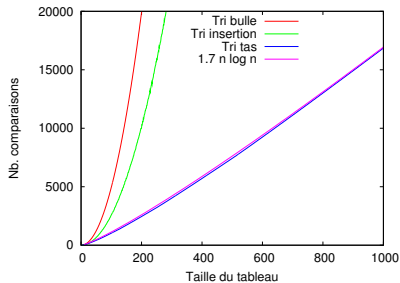
```
procedure inserer (var t : TABLEAU; const n : CARDINAL; var nbcmp : CARDINAL; var
var
    i : CARDINAL;
begin
    i := n;
    while (i > low(t)) and (t[i-1] > t[i]) do begin
        inc(nbcmp);
        inc(nbech);
        echanger(t,i,i-1);
        dec(i);
    end {while};
    if (i > low(t)) and (t[i-1] <= t[i]) then inc(nbcmp);
end {inserer};

procedure triInsertion (var t : TABLEAU; var nbcmp : CARDINAL; var nbech : CARDINAL;
var
    i : CARDINAL;
begin
    for i := low(t) + 1 to high(t) do begin
        inserer (t,i,nbcmp,nbech);
    end {for};
end {trier};
```

Temps de calcul - tri insertion



Temps de calcul - tri tas



Implémentation

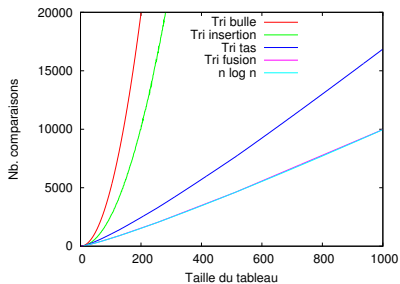
```
procedure triFusion (var t : TABLEAU; const g, d: INTEGER; var nbcmp : CARDINAL;
var
    m : INTEGER;
begin
    if g < d then begin
        m := (g + d) div 2;
        // tri recursif des parties gauche et droite du tableau
        triFusion (t, g, m, nbcmp, nbech);
        triFusion (t, m + 1, d, nbcmp, nbech);
        // fusion des parties trieées
        fusionner(t,g,d,m);
    end {if};
end {triFusion};
```

L'appel initial est: triFusion(t,low(t),high(t),cmp,ech);

Implémentation

```
procedure fusionner (var t : TABLEAU; const g,d,m : INTEGER);
var
    u : TABLEAU;
    i, j, k : INTEGER;
begin
    setlength(u,length(t));
    for i := m downto g do u[i] := t[i];
    for j := m+1 to d do u[d+m+1-j] := t[j];
    i := g; j := d;
    for k := g to d do begin
        inc(nbcmp);
        if u[i] < u[j] then begin
            t[k] := u[i];
            i := i + 1
        end else begin
            t[k] := u[j];
            j := j - 1
        end {if};
    end {for};
end {fusionner};
```

Temps de calcul - tris fusion



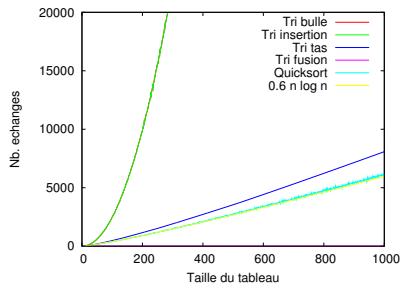
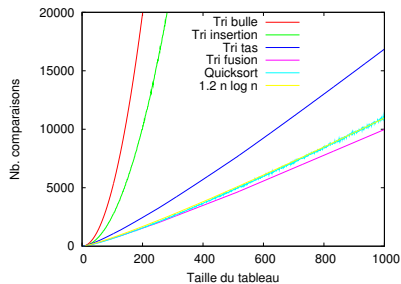
Implémentation

```
procedure QSort (var t : TABLEAU; const g, d: INTEGER; var nbcmp, nbech : CARDINAL;
var
    m : INTEGER; { position du pivot }
    v : ELEMENT; { valeur du pivot }
begin
    if g < d then begin
        v := t[g];
        m := g;
        partitionner(t,v,g,d,m,nbcmp,nbech);
        QSort (t, g, m-1, nbcmp, nbech);
        QSort (t, m+1, d, nbcmp, nbech);
    end {if};
end {Qsort};
```

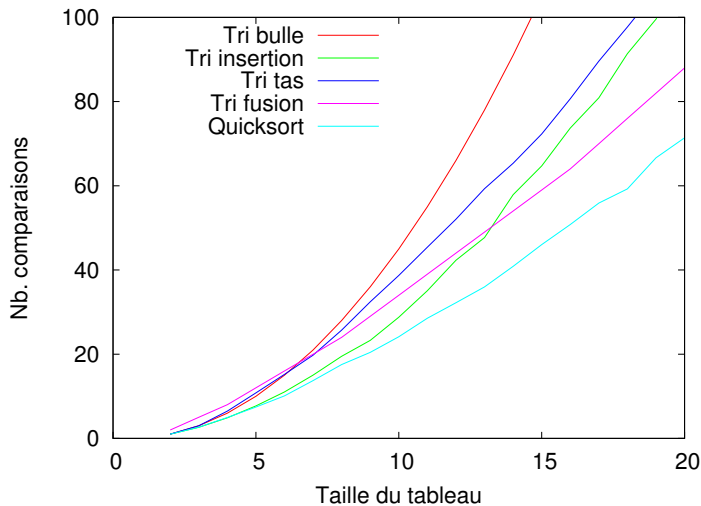
Implémentation

```
procedure partitionner (var t : TABLEAU;  
    const v : ELEMENT; const g, d : CARDINAL; var m : CARDINAL;  
    var nbcmp, nbech : CARDINAL);  
var  
    i, CARDINAL;  
begin  
    for i := g + 1 to d do begin  
        inc(nbcmp);  
        if t[i] < v then begin  
            m := m + 1;  
            inc(nbech);  
            echanger(t,m,i);  
        end {if};  
    end {for};  
    inc(nbech);  
    echanger(t,m,g);  
end {partitionner};
```

Temps de calcul - tris rapide



Temps de calcul sur de petites instantes



Complexité

	Temps (comparaisons)				Espace
	Meilleur des cas	Pire des cas	Moyenne	Constante mesurée	
Tri bulle	$\Theta(n^2)$	$\Theta(n^2)$	$\Theta(n^2)$	$\frac{1}{2}$	$\Theta(1)$
Tri insertion	$\Theta(n)$	$\Theta(n^2)$	$\Theta(n^2)$	$\frac{1}{4}$	$\Theta(1)$
Tri par tas	$\Theta(n)$	$\mathcal{O}(n \log n)$	$\mathcal{O}(n \log n)$	1.7	$\Theta(1)$
Tri fusion	$\Theta(n \log n)$	$\Theta(n \log n)$	$\Theta(n \log n)$	1	$\Theta(n)$
Tri rapide	$\Theta(n \log n)$	$\Theta(n^2)$	$\mathcal{O}(n \log n)$	1.2	$\Theta(1)$

Borne inférieure pour les tris

Théorème

Tout algorithme de tri par comparaisons exige $\Omega(n \log n)$ comparaisons dans le pire des cas.