

Cours 4

François Delobel, Anaïs Durand, Abdel Hasbani,
Laurent Provot, Carine Simon

C++ - S2 - 2022-2023

Comment choisir le bon conteneur ?

- ▶ Selon la nature des valeurs :
 - ▷ nombre fixe ou variable ?
 - ▷ valeurs uniques ?
 - ▷ clé ?
 - ▷ valeurs ordonnées ?

- ▶ Selon leur utilisation :
 - ▷ accès à un élément par sa position, par sa valeur ou par sa clé ?
 - ▷ fréquence des opérations d'insertion, suppression, accès ...

Tableau

Tableau

Taille fixe

```
int t[8]{1,2,3,5,7,11,13,17};
```

0	1	2	3	4	5	6	7
1	2	3	5	7	11	13	17

Tableau

Taille fixe

```
int t[8]{1,2,3,5,7,11,13,17};
```

0	1	2	3	4	5	6	7
1	2	3	5	7	11	13	17

⇒ À privilégier pour des collections avec un nombre d'éléments fixé.

vector, list

vector vs. list

Rappel :

- ▶ vector : tableau dynamique

```
std::vector<int> v{1,2,3,5,7,11,13,17};
```

0	1	2	3	4	5	6	7
1	2	3	5	7	11	13	17

- ▶ list : liste doublement chaînée

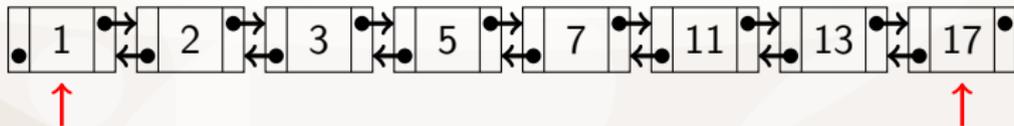
```
std::list<int> l{1,2,3,5,7,11,13,17};
```



Pas d'accès immédiat sauf pour le début et à la fin de la liste.

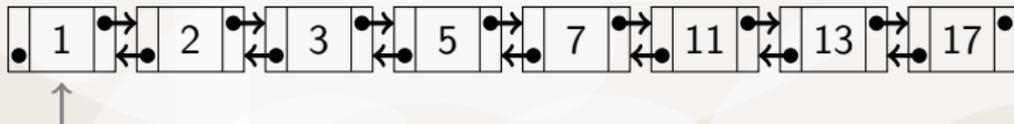
```
l.front()
```

```
l.back()
```



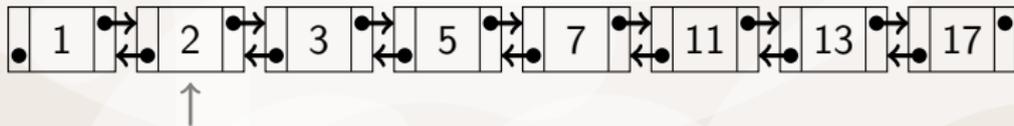
Besoin de parcourir la liste pour atteindre les autres positions.

```
int i = 0;
for(auto it=l.begin(); it!=l.end(); it++){
    if(i == pos){
        /*it = élément en position pos
        break;
    }
    i++;
}
```



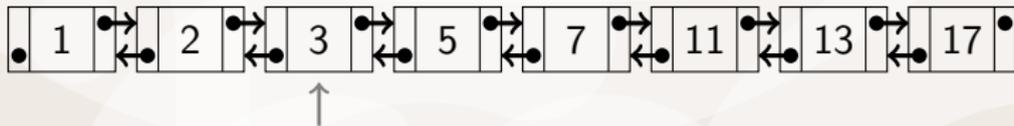
Besoin de parcourir la liste pour atteindre les autres positions.

```
int i = 0;
for(auto it=l.begin(); it!=l.end(); it++){
    if(i == pos){
        /*it = élément en position pos
        break;
    }
    i++;
}
```



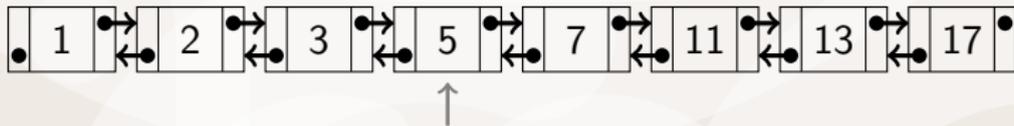
Besoin de parcourir la liste pour atteindre les autres positions.

```
int i = 0;
for(auto it=l.begin(); it!=l.end(); it++){
    if(i == pos){
        /*it = élément en position pos
        break;
    }
    i++;
}
```



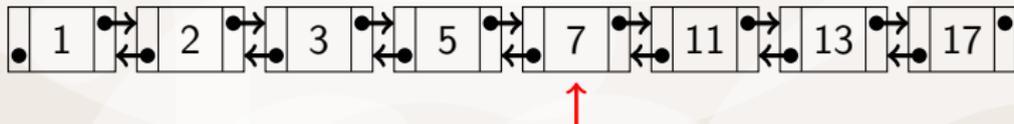
Besoin de parcourir la liste pour atteindre les autres positions.

```
int i = 0;
for(auto it=l.begin(); it!=l.end(); it++){
    if(i == pos){
        /*it = élément en position pos
        break;
    }
    i++;
}
```



Besoin de parcourir la liste pour atteindre les autres positions.

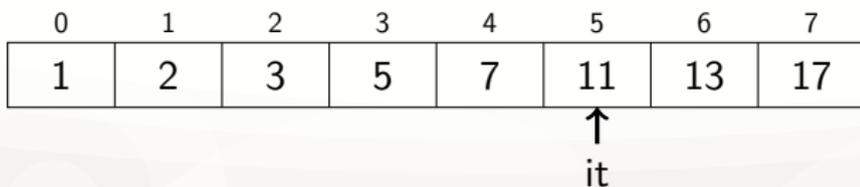
```
int i = 0;
for(auto it=l.begin(); it!=l.end(); it++){
    if(i == pos){
        /*it = élément en position pos
        break;
    }
    i++;
}
```



$\Rightarrow \leq n - 1$ opérations

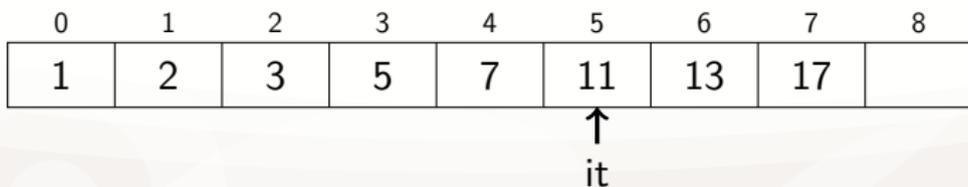
Toutes les valeurs placées après la position indiquée doivent être décalées.

```
v.insert(it, 10);
```



Toutes les valeurs placées après la position indiquée doivent être décalées.

```
v.insert(it, 10);
```



Toutes les valeurs placées après la position indiquée doivent être décalées.

```
v.insert(it, 10);
```

0	1	2	3	4	5	6	7	8
1	2	3	5	7	11	13	17	17

↑
it

Toutes les valeurs placées après la position indiquée doivent être décalées.

```
v.insert(it, 10);
```

0	1	2	3	4	5	6	7	8
1	2	3	5	7	11	13	13	17

↑
it

Toutes les valeurs placées après la position indiquée doivent être décalées.

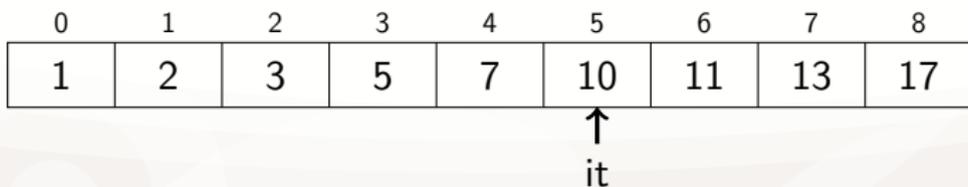
```
v.insert(it, 10);
```

0	1	2	3	4	5	6	7	8
1	2	3	5	7	11	11	13	17

↑
it

Toutes les valeurs placées après la position indiquée doivent être décalées.

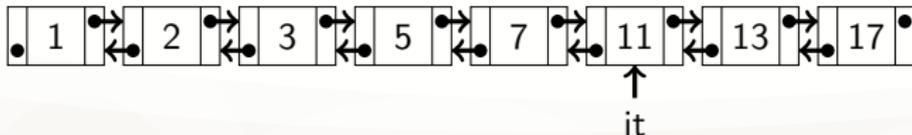
```
v.insert(it, 10);
```



$\Rightarrow \leq n + 1$ opération

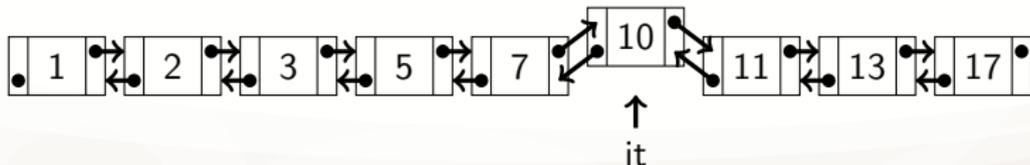
Il suffit de modifier le chaînage.

```
l.insert(it, 10);
```



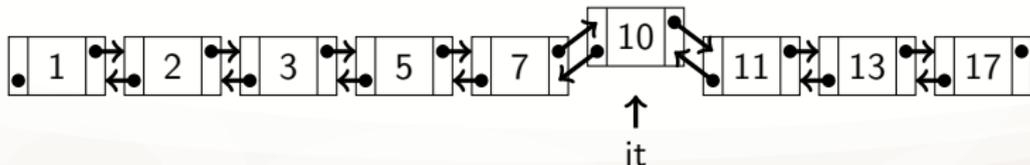
Il suffit de modifier le chaînage.

```
l.insert(it, 10);
```



Il suffit de modifier le chaînage.

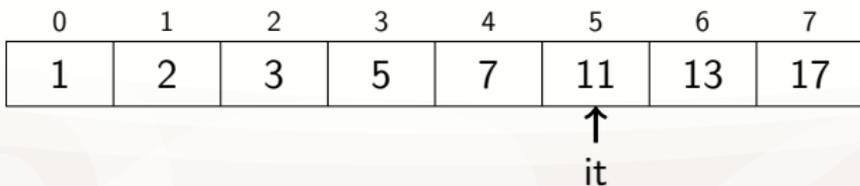
```
l.insert(it, 10);
```



⇒ 3 opérations

Toutes les valeurs placées après la position indiquée doivent être décalées.

```
v.erase(it);
```



Toutes les valeurs placées après la position indiquée doivent être décalées.

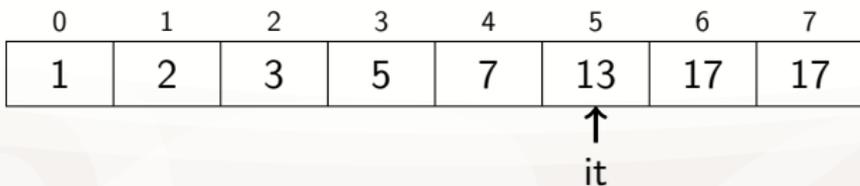
```
v.erase(it);
```

0	1	2	3	4	5	6	7
1	2	3	5	7	13	13	17

↑
it

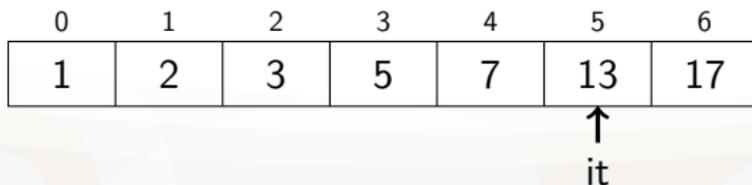
Toutes les valeurs placées après la position indiquée doivent être décalées.

```
v.erase(it);
```



Toutes les valeurs placées après la position indiquée doivent être décalées.

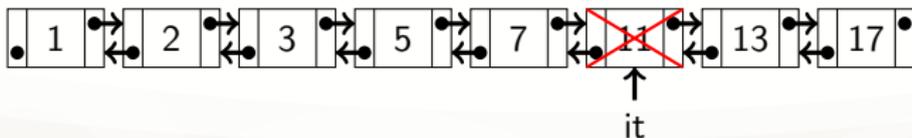
```
v.erase(it);
```



⇒ $\leq n - 1$ opérations

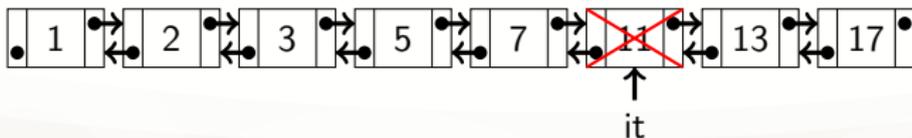
Il suffit de modifier le chaînage.

```
l.erase(it);
```



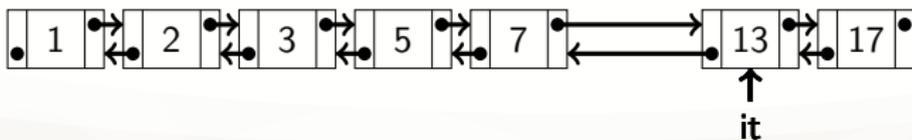
Il suffit de modifier le chaînage.

```
l.erase(it);
```



Il suffit de modifier le chaînage.

```
l.erase(it);
```



⇒ 3 opérations

Il faut parcourir la collection jusqu'à trouver l'élément.

```
for(auto it=v.begin(); it!=l.end(); it++){  
    if(*it == val){/*trouvé*/}  
}
```

0	1	2	3	4	5	6	7
1	2	3	5	7	11	13	17



Il faut parcourir la collection jusqu'à trouver l'élément.

```
for(auto it=v.begin(); it!=l.end(); it++){  
    if(*it == val){/*trouvé*/}  
}
```

0	1	2	3	4	5	6	7
1	2	3	5	7	11	13	17



Il faut parcourir la collection jusqu'à trouver l'élément.

```
for(auto it=v.begin(); it!=l.end(); it++){  
    if(*it == val){/*trouvé*/}  
}
```

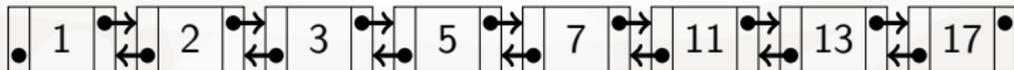
0	1	2	3	4	5	6	7
1	2	3	5	7	11	13	17



Il faut parcourir la collection jusqu'à trouver l'élément.

```
for(auto it=v.begin(); it!=l.end(); it++){  
    if(*it == val){/*trouvé*/}  
}
```

0	1	2	3	4	5	6	7
1	2	3	5	7	11	13	17



Il faut parcourir la collection jusqu'à trouver l'élément.

```
for(auto it=v.begin(); it!=l.end(); it++){  
    if(*it == val){/*trouvé*/}  
}
```

0	1	2	3	4	5	6	7
1	2	3	5	7	11	13	17



Il faut parcourir la collection jusqu'à trouver l'élément.

```
for(auto it=v.begin(); it!=l.end(); it++){  
    if(*it == val){/*trouvé*/}  
}
```

0	1	2	3	4	5	6	7
1	2	3	5	7	11	13	17



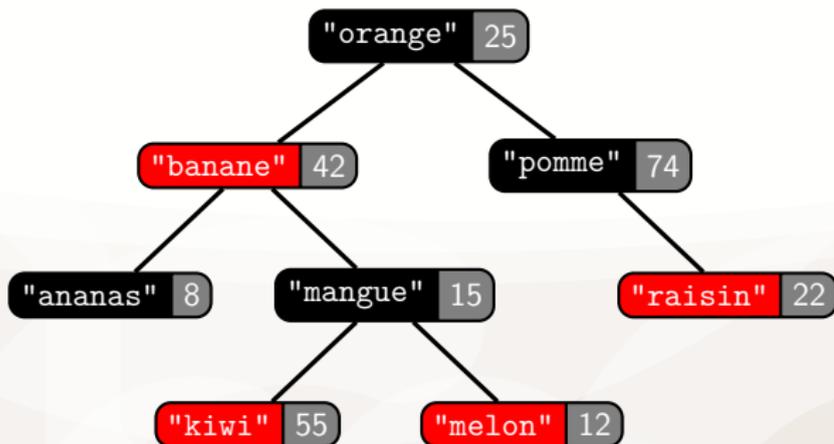
$\Rightarrow \leq n$ opérations

map, unordered_map,
set, unordered_set

map vs. unordered_map

- ▶ map : conteneur associatif (paires clé, valeur) ordonné

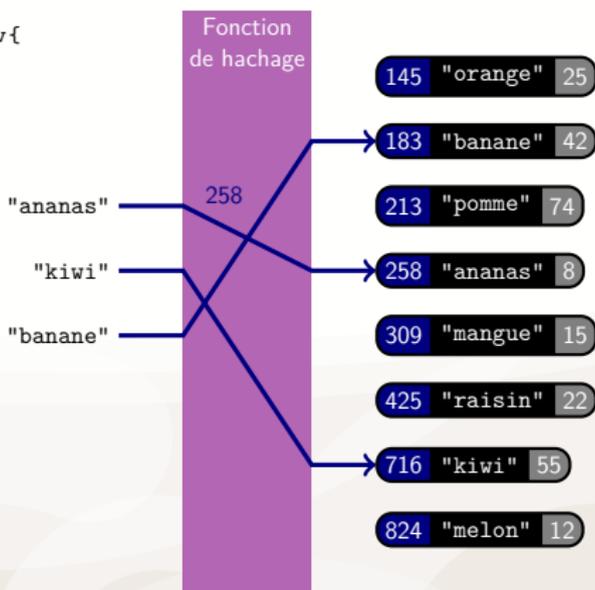
```
std::map<string, int> v{"banane", 42}, {"orange", 25}, {"melon", 12}, {"pomme", 74}, {"kiwi", 55}, {"ananas", 8}, {"mangue", 15}, {"raisin", 22};
```



map vs. unordered_map

▶ unordered_map : conteneur associatif non ordonné

```
std::unordered_map<string, int> v{  
    {"banane", 42},  
    {"orange", 25},  
    {"melon", 12},  
    {"pomme", 74},  
    {"kiwi", 55},  
    {"ananas", 8},  
    {"mangue", 15},  
    {"raisin", 22}  
};
```

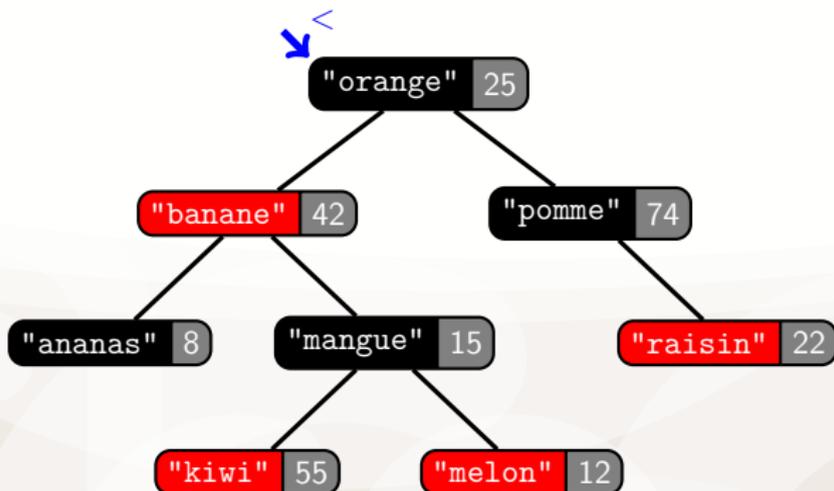


Accès à un élément par sa clé

map

Paires (clé, valeur) ordonnées dans un arbre binaire de recherche.

m["melon"]

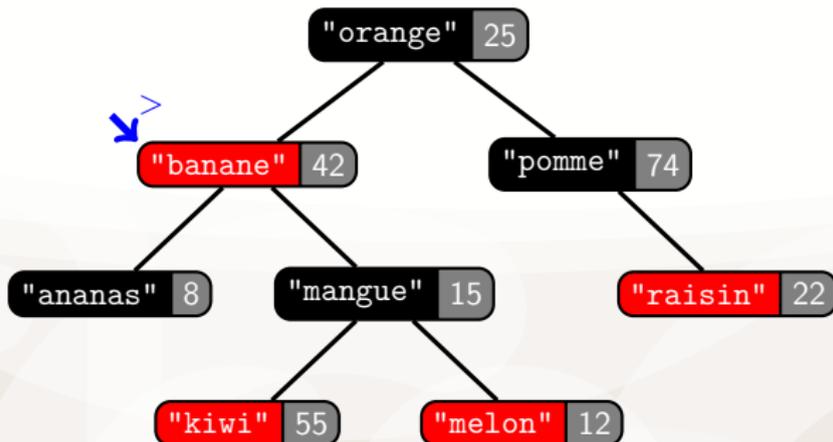


Accès à un élément par sa clé

map

Paires (clé, valeur) ordonnées dans un arbre binaire de recherche.

```
m["melon"]
```

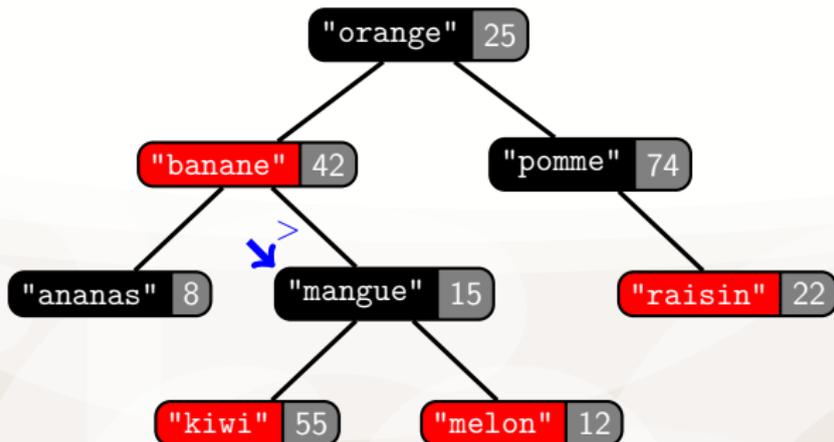


Accès à un élément par sa clé

map

Paires (clé, valeur) ordonnées dans un arbre binaire de recherche.

`m["melon"]`

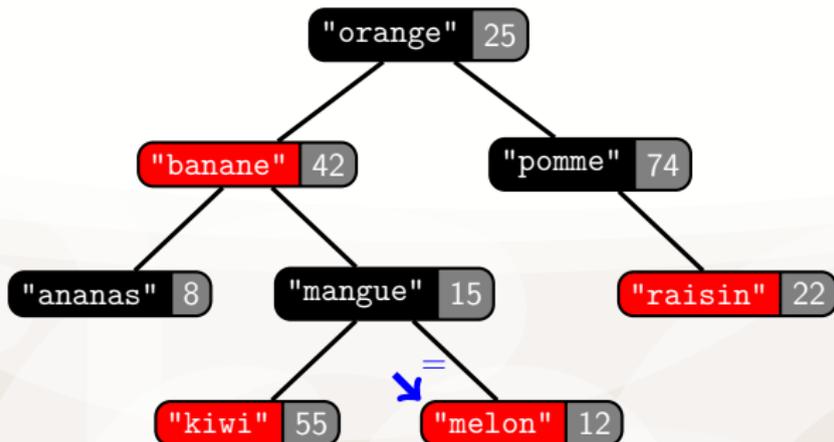


Accès à un élément par sa clé

map

Paires (clé, valeur) ordonnées dans un arbre binaire de recherche.

m["melon"]

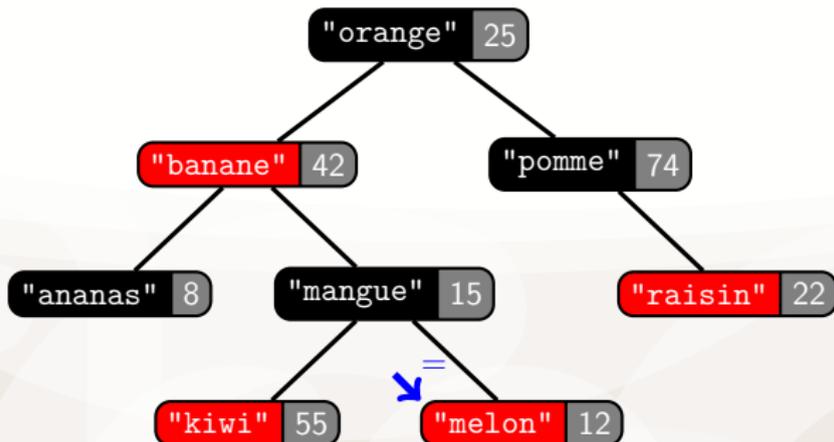


Accès à un élément par sa clé

map

Paires (clé, valeur) ordonnées dans un arbre binaire de recherche.

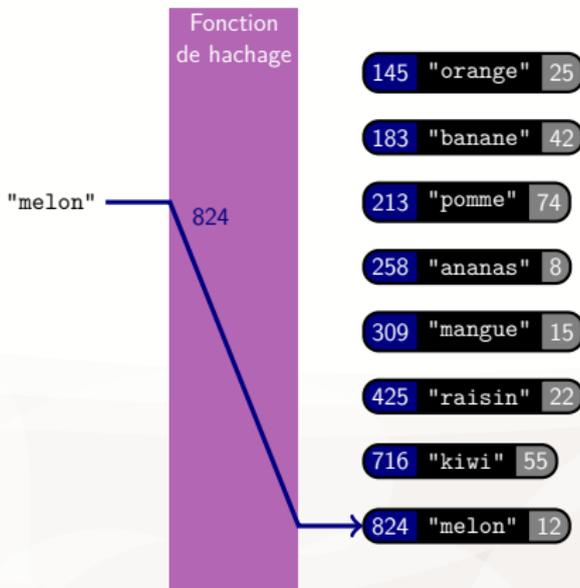
m["melon"]



⇒ $O(\log(n))$ opérations

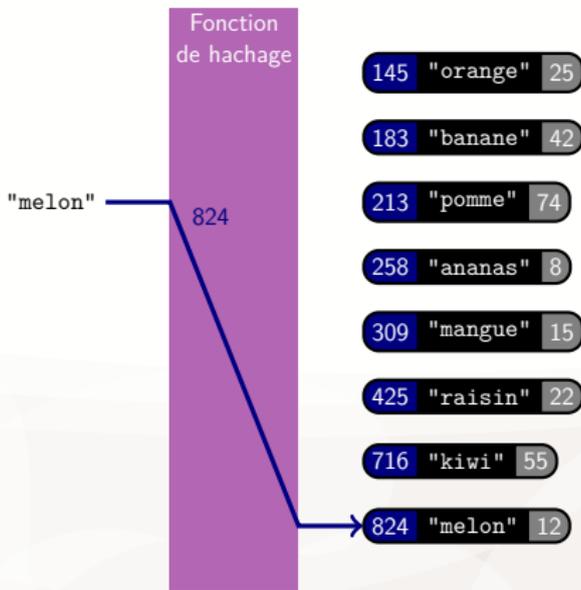
Paires (clé, valeur) stockées en fonction du haché de la clé.

```
m["melon"]
```



Paires (clé, valeur) stockées en fonction du haché de la clé.

`m["melon"]`

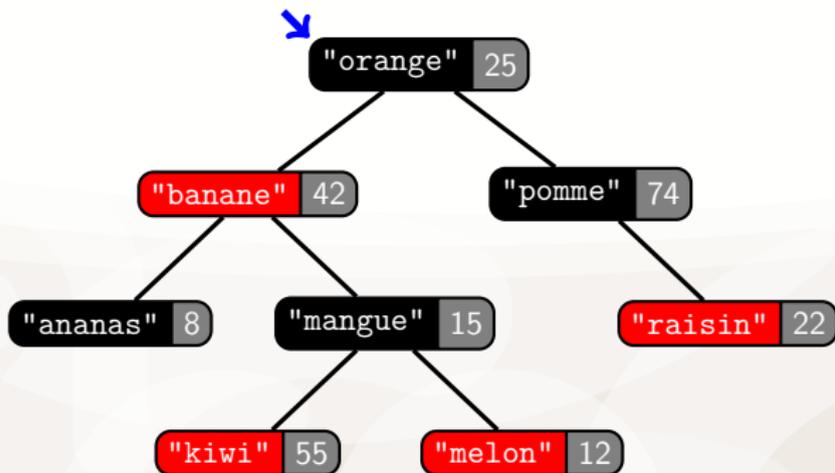


⇒ $O(1)$ opérations

Accès à un élément par sa valeur

Il faut parcourir la collection jusqu'à trouver l'élément.

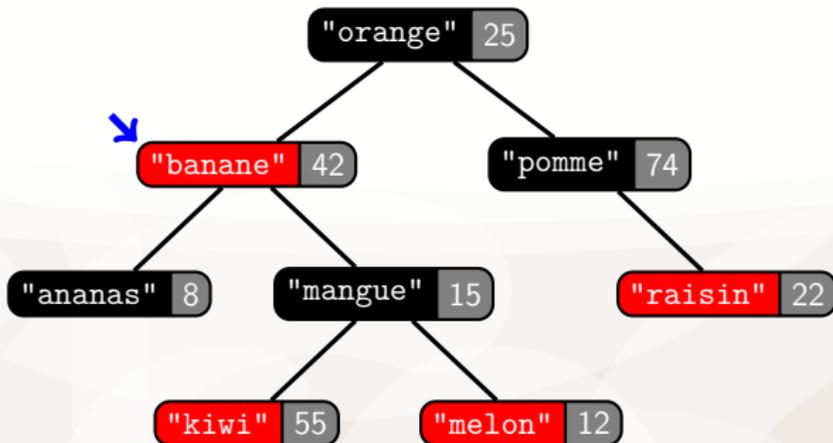
```
for(auto it=m.begin(); it!=m.end(); it++){  
    if(it->second == val){/*trouvé*/}  
}
```



Accès à un élément par sa valeur

Il faut parcourir la collection jusqu'à trouver l'élément.

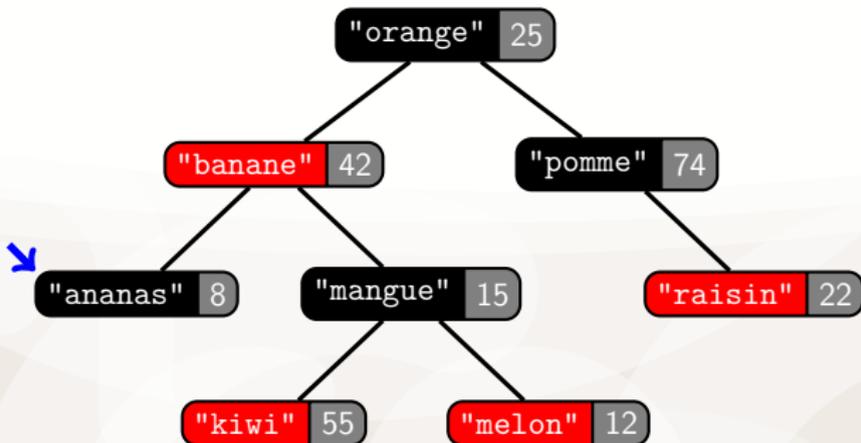
```
for(auto it=m.begin(); it!=m.end(); it++){  
    if(it->second == val){/*trouvé*/}  
}
```



Accès à un élément par sa valeur

Il faut parcourir la collection jusqu'à trouver l'élément.

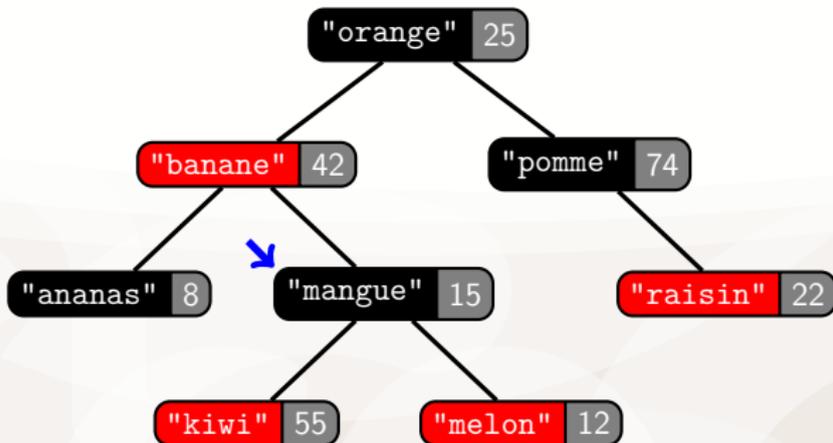
```
for(auto it=m.begin(); it!=m.end(); it++){  
    if(it->second == val){/*trouvé*/}  
}
```



Accès à un élément par sa valeur

Il faut parcourir la collection jusqu'à trouver l'élément.

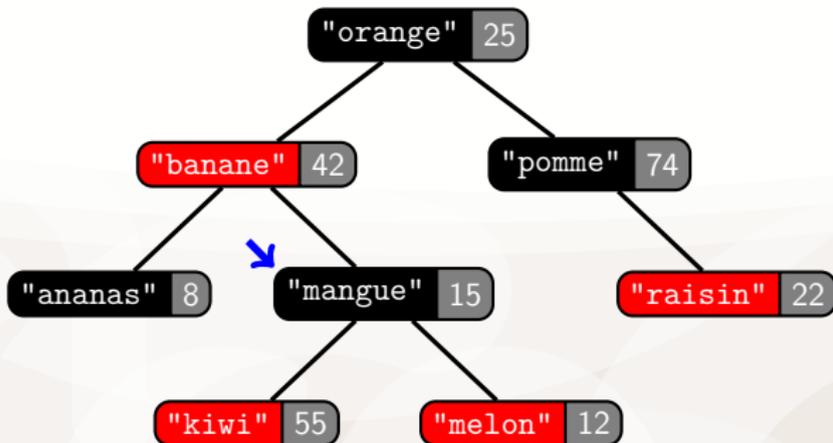
```
for(auto it=m.begin(); it!=m.end(); it++){  
    if(it->second == val){/*trouvé*/}  
}
```



Accès à un élément par sa valeur

Il faut parcourir la collection jusqu'à trouver l'élément.

```
for(auto it=m.begin(); it!=m.end(); it++){  
    if(it->second == val){/*trouvé*/}  
}
```



⇒ n opérations

Insertion/suppression

► `map` : besoin de réorganiser l'arbre

⇒ $O(\log n)$ opérations

Insertion/suppression

- ▶ `map` : besoin de réorganiser l'arbre
⇒ $O(\log n)$ opérations
- ▶ `unordered_map` : besoin de calculer le haché
⇒ $O(1)$ opérations

set vs. unordered_set

- ▶ `set` : équivalent d'une `map` où les clés sont les valeurs elles-mêmes
⇒ valeurs (uniques) triées dans un arbre binaire de recherche
- ▶ `unordered_set` : équivalent d'une `unordered_map` où les clés sont les valeurs elles-mêmes
⇒ valeurs (uniques) organisées en fonction de leur haché

Résumé

Résumé

		Accès			Insertion	Suppression	Trié par
		par position	par clé	par valeur			
séquences	vector	$O(1)$	-	$O(n)$	$O(n)$	$O(n)$	ordre d'insertion
	list	$O(n)$	-	$O(n)$	$O(1)$	$O(1)$	
associatifs	map	-	$O(\log n)$	$O(n)$	$O(\log n)$	$O(\log n)$	clé
	unordered_map	-	$O(1)$	$O(n)$	$O(1)$	$O(1)$	X
	set	-	$O(\log n)$		$O(\log n)$	$O(\log n)$	valeur
	unordered_set	-	$O(1)$		$O(1)$	$O(1)$	X