Opération de chargement d'un B-Arbre

Chargement = Construction d'un B-arbre avec un ensemble de données existant

Souvent utilisé lors de la construction d'index (de type B-arbre) sur un fichier de données déjà existant

Si la construction se fait par des opérations d'insertion répétées, cela prendrait beaucoup de temps

- → Chaque insertion provoque la traversée de toute une branche de l'arbre
- → Même si les données sont insérées de manière ordonnée, le nombre d'écritures physiques reste élevé

une insertion classique coûte h lectures + [1 à (2h+1)] écritures h étant la hauteur de l'arbre

Idées principales du chargement d'un B-arbre

- 1. Parcourir les données en ordre croissant pour les placer dans l'arbre. Cela revient donc à insérer toujours dans la feuille la plus à droite de l'arbre.
- 2. Retarder l'écriture d'un bloc jusqu'au moment de son éclatement. Le nouveau bloc (issu de l'éclatement) n'est pas physiquement écrit.
- 3. Garder en MC une pile de Buffers représentant les blocs de la branche la plus à droite de l'arbre
 => (ce sont les nouveaux blocs issus des éclatements qui se sont produits à chaque niveau).
- 4. A la fin de l'opération de chargement, les Buffers représentant la branche la plus à droite, sont physiquement écrits.

Dans ce cas une insertion coûte 0 lectures + [0 à h] écritures

En rouge : les buffers associés aux nouveaux blocs alloués mais pas encore écrits En noir : les blocs physiquement écrits en MS

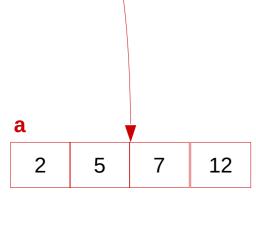
Déroulement de l'opération :

Au départ on commence par allouer un nouveau bloc (a) vide. Un buffer vide lui est alors associé en MC

a

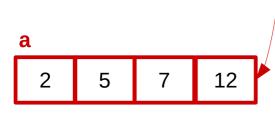
Déroulement de l'opération :

Les 4 premières valeurs sont directement placées dans le buffer (a) en MC



Déroulement de l'opération :

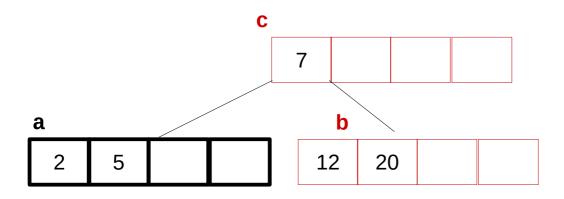
L'insertion de 20 va provoquer <u>l'éclatement du bloc a</u> (présent en MC)



Déroulement de l'opération :

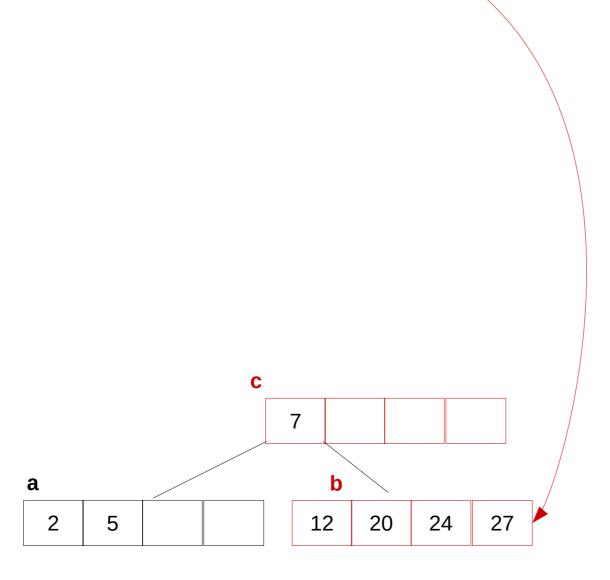
L'éclatement de a :

- → Allocation d'un nouveau bloc (b) avec son buffer en MC
- → Ecriture physique de la 1ere moitié [2,5] dans (a)
- → Rangement de la 2^e moitié [12,20] dans le buffer de (b)
- → Allocation d'un nouveau bloc (c) avec son buffer pour contenir la valeur du milieu:7 (issue de l'éclatement de a)

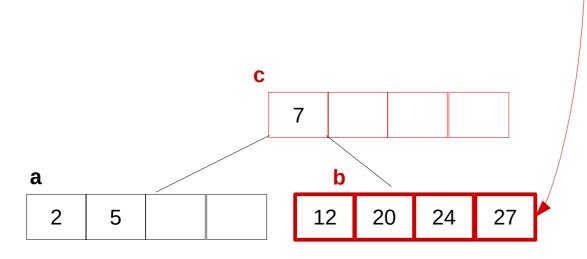


Déroulement de l'opération :

Les valeurs 24 et 27 sont insérées au niveau de la feuille la plus à droite (b) en MC



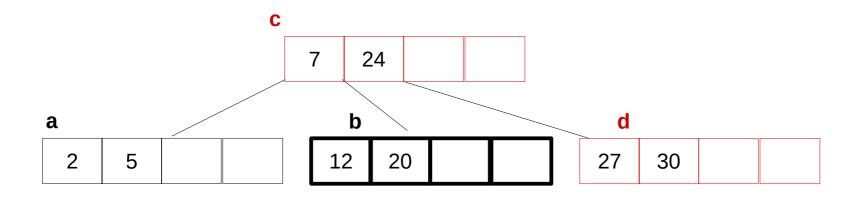
Déroulement de l'opération : L'insertion de 30 provoquera <u>l'éclatement de b</u>



Déroulement de l'opération :

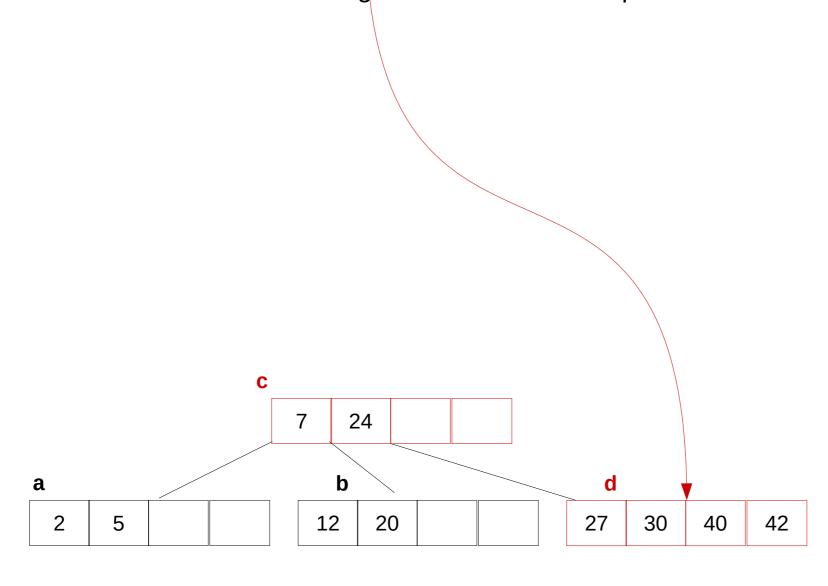
La valeur 30 provoque un éclatement de **b** :

- → Allocation d'un nouveau bloc (d) avec son buffer en MC
- → Ecriture physique de la 1ere moitié [12,20] dans (b)
- → Rangement de la 2^e moitié [27,30] dans le buffer de (d)
- → Ajouter la valeur du milieu 24 (issue de l'éclatement de b) dans le buffer du bloc parent (c) en MC.



Déroulement de l'opération :

Les valeurs 40 et 42 sont rangées dans la feuille la plus à droite : le buffer d.

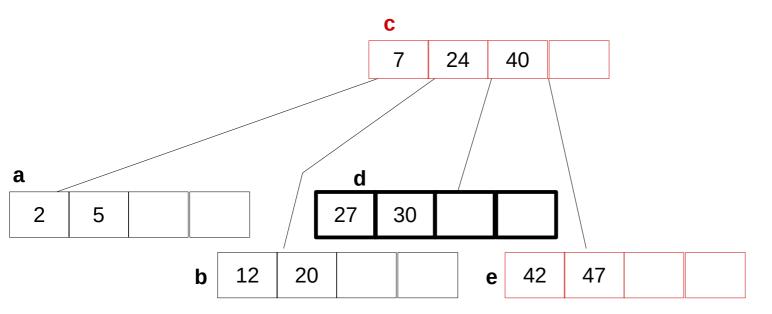


Déroulement de l'opération : L'insertion de 47 provoque <u>l'éclatement</u> de **d** : C 7 24 b a 2 5 30 42 12 20 40

Déroulement de l'opération :

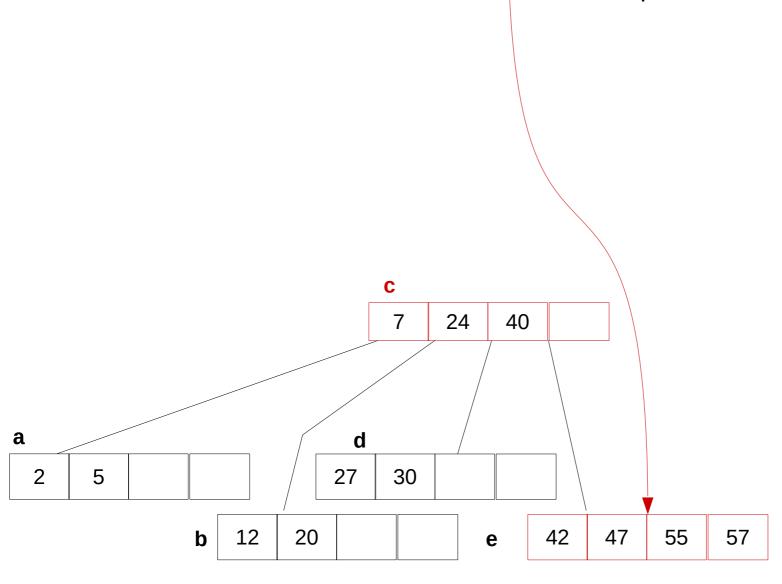
L'insertion de 47 provoque l'éclatement de **d** :

- → Allocation de e pour contenir la 2^e moitié [42,47]
- → **Ecriture physique** de **d** (contenant la 1ere moitié [27,30])
- → Insertion de la val du milieu (40) dans le parent : le buffer associé à c.



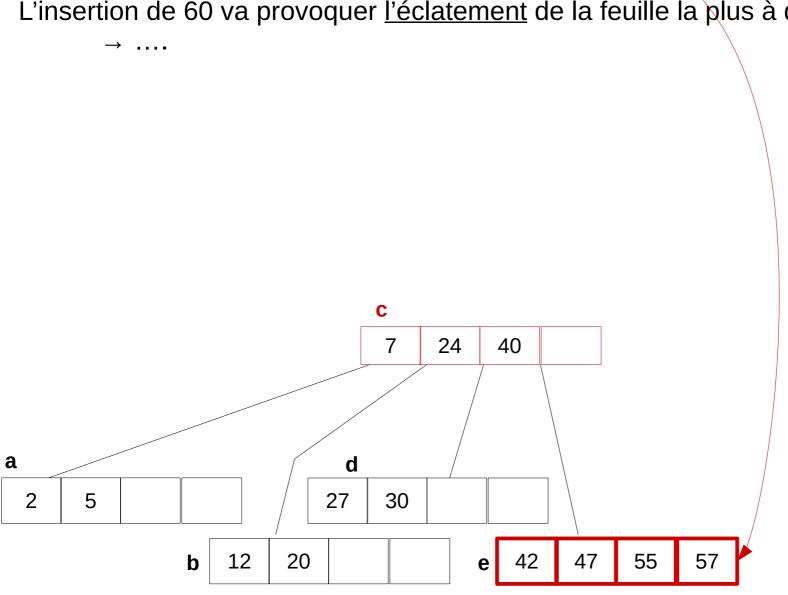
Déroulement de l'opération :

Les valeurs 55 et 57 sont insérées dans la feuille la plus à droite : le buffer e.



Déroulement de l'opération :

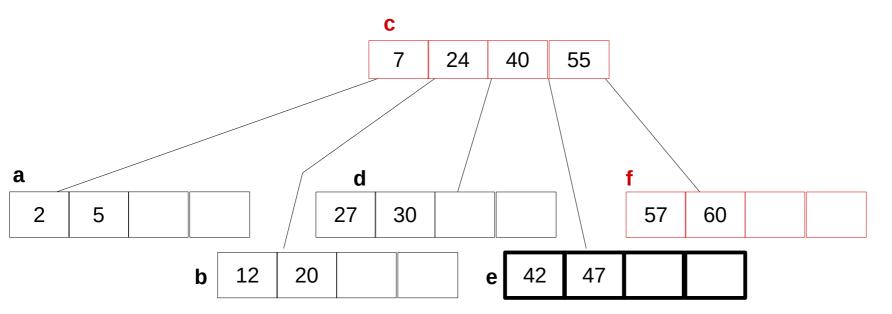
L'insertion de 60 va provoquer <u>l'éclatement</u> de la feuille la plus à droite : e



Déroulement de l'opération :

L'insertion de 60 provoque l'éclatement de **e** :

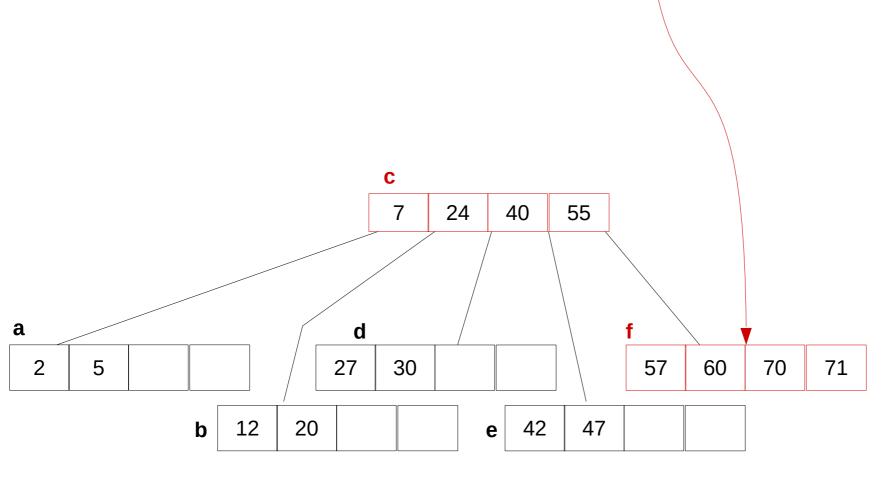
- → Allocation de f pour contenir la 2^e moitié [57,60]
- → Ecriture physique de e (contenant la 1ere moitié [42,47])
- \rightarrow Insertion de la val du milieu (55) dans le parent : c.



Déroulement de l'opération :

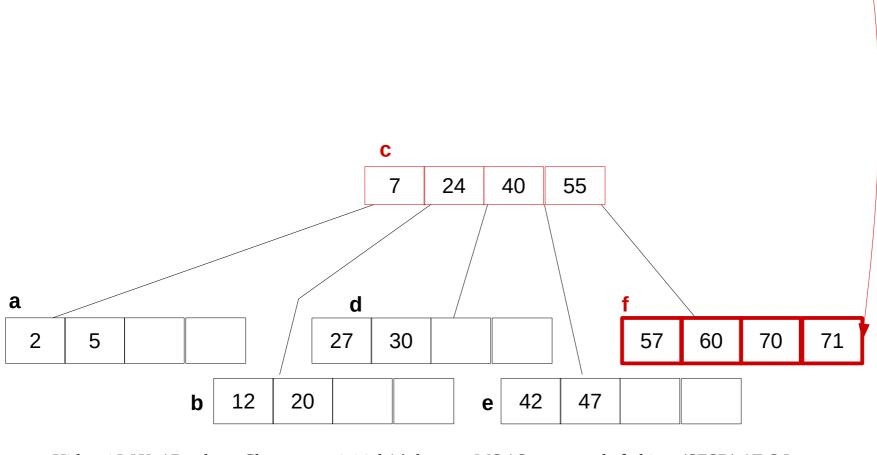
Les valeurs 70 et 71 sont insérées dans la feuille la plus à droite : f.

L'arbre est maintenant formé de 6 blocs (**a**, **b**, **c**, **d**, **e** et **f**) dont 4 (**a**, **b**, **d** et **e**) ont déjà été écrits physiquement en MS et 2 (**c** et **f**) sont encore en MC



Déroulement de l'opération :

L'insertion de la prochaine valeur (76) dans la feuille la plus à droite (f) provoquera son <u>éclatement</u> ...

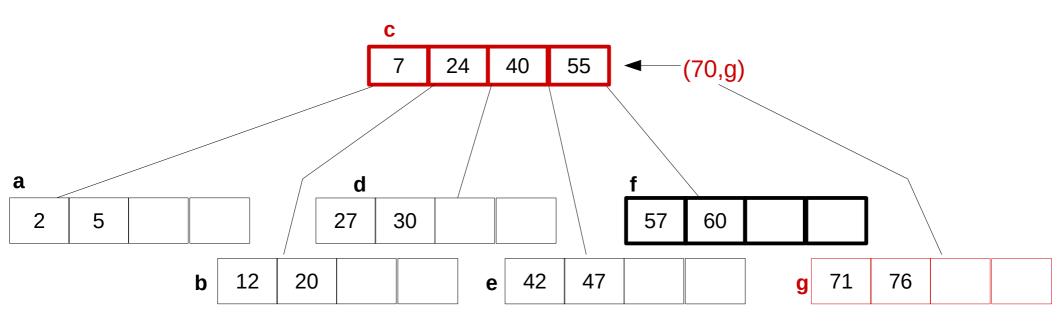


Déroulement de l'opération :

L'insertion de 76 (dans la feuille la plus à droite) provoque :

- L'éclatement de f
 - → Allocation de g, (pour contenir la 2^e moitié [71,76])
 - → Ecriture physique de f (contenant la 1ere moitié [57,60]) et
 - → insertion de la valeur du milieu (70) dans c
- puis <u>l'éclatement de (c)</u>

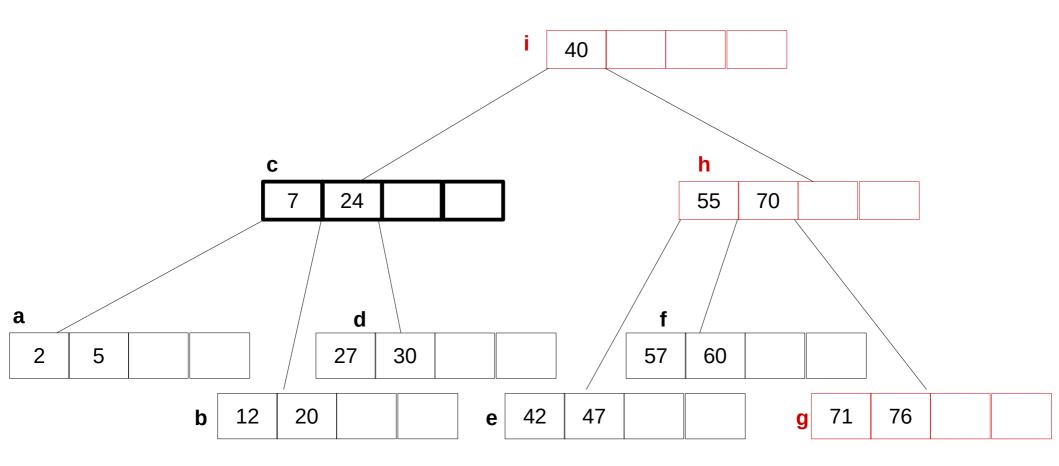
→ ...



Déroulement de l'opération :

L'insertion de 76 (dans la feuille la plus à droite) provoque :

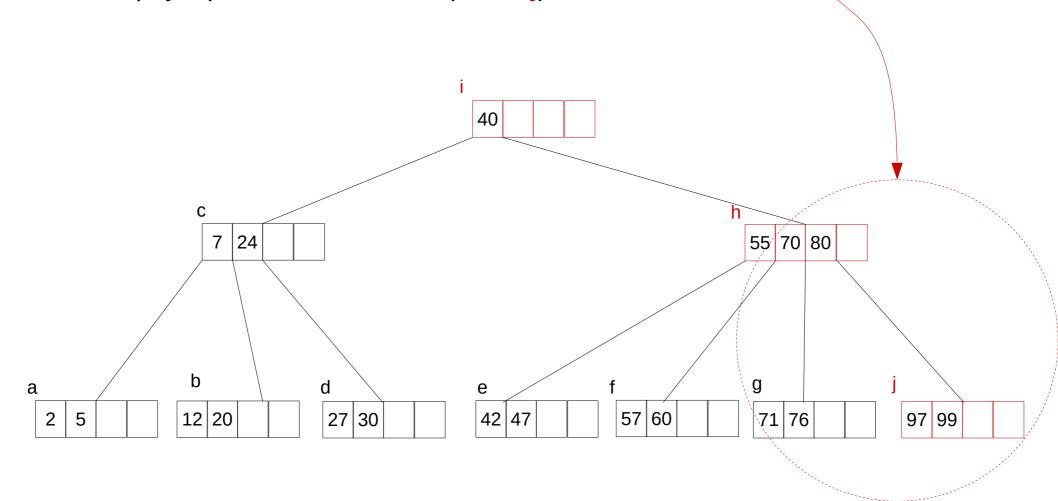
- Eclatement de f (Allocation de g, Ecriture physique de f et insertion de 70 dans c)
- Eclatement de **c**
 - \rightarrow Allocation de h,[55,70], **Ecriture physique** de c [7,24] et
 - → insertion de la val du milieu (40) dans un nouveau bloc alloué i



Déroulement de l'opération :

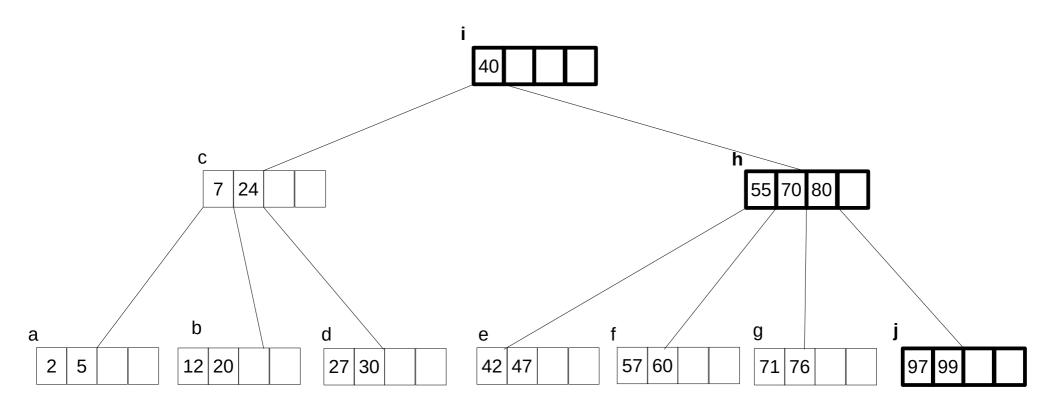
Après l'insertion des valeurs restantes (80,97 et 99), il y aurait eu l'éclatement de **g** provoquant l'allocation du blocs **j** et l'écriture physique du bloc **g**.

L'arbre est maintenant formé de 10 blocs, dont 7 (a, b, c, d, e, f et g) ont déjà été écrits physiquement en MS et 3 (h, i et j) sont encore en MC dans des buffers.



Déroulement de l'opération :

<u>A la fin de l'opération</u> de chargement, les 3 Buffers en MC (**h, i** et **j**) sont **écrits physiquement** en MS.



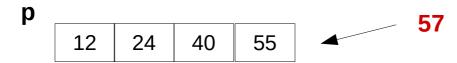
Amélioration de l'opération de chargement

Le mécanisme de chargement précédent est efficace, mais l'arbre généré est faiblement chargé (aux environs des 50%)

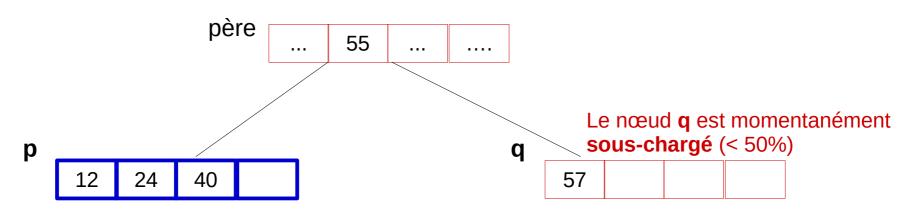
On peut améliorer le facteur de chargement de l'arbre durant cette opération en utilisant un *éclatement particulier* :

- Au lieu de partager la séquence ordonnée en 2 moitiés égales, on effectue un partage déséquilibré en faveur du nœud de gauche.

Exemple d'un éclatement déséquilibré (75 % dans le nœud de gauche et 25 % dans celui de droite)



L'insertion de 57 dans \mathbf{p} , provoque son éclatement (allocation d'un nouveau nœud \mathbf{q})



Amélioration de l'opération de chargement

Comme l'opération de chargement continue à insérer les données dans les nœuds les plus à droite, ces derniers finiront par se remplir plus.

A la fin de l'opération de chargement, certains nœuds de la branche la plus à droite risquent de rester sous-chargés.

Une action de rééquilibrage de la charge est alors effectuée sur les nœuds de cette branche (ceux ayant un chargement < 50%) à l'aide de **redistributions** avec leurs frères gauches respectifs.

