- utilisation:
- ensemble E dont les clés  $\in$  à un univers  $\Omega$
- taille de E relativement petite devant taille  $\Omega$
- principe : hacher l'univers  $\Omega$  en un certain nombre (m) de compartiments moyenne en o(1). assez petits pour que la recherche dans ces compartiments soit en
- fonction de hachage :

à une clé on associe le numéro de son compartiment

 $\mathrm{h}:\,\Omega \to [1,m]$ 

 $x \to h(x) = \text{num\'ero de son compartiment}$ 

- collision : quand deux éléments ont la même valeur de hachage
- résoudre les collisions : rechercher x dans le compartiment (bucket)

## Hachage ouvert (chaînage séparé) (1)

- Table de hachage = table de pointeurs sur la première cellule de la liste des synonymes
- Nécessite l'allocation dynamique de mémoire en cours d'exécution
- Recherche:
- calcul de h(x) donne l'indice du compartiment (index d'un pointeur sur la liste)
- parcours de la liste jusqu'à trouvé ou fin de liste
- Ajout:
- calcul de h(x) donne l'indice du compartiment
- vérifier que l'élément n'est pas présent et insérer un fin de liste
- Suppression: correspond à la suppression dans une liste

## Hachage ouvert (chaînage séparé) (2) exemple

Ajout successif des éléments :

<u>е</u>1 e2 e3 e4 e5 e6 е7 e 8 е9 e10 e11

e12

e13

de clés :

ω

ഗ တ N တ ഗ ယ

ഗ്വ

