

# *Licence MIASHS*

---

INF F5 —  
Hachage

# Sommaire

---

- Introduction
- Dictionnaire à adressage direct
- Dictionnaire haché

---

# Introduction

# Introduction

- Afin d'accélérer la recherche de clefs dans un dictionnaire (une **Map** en Java), une idée simple est d'utiliser un tableau pour stocker les associations clef-valeur.
- Si le domaine des clefs (l'ensemble des valeurs possibles pour une clef) est suffisamment petit, on peut mettre en place de l'adressage direct.
  - ◆ Il suffit de disposer d'une fonction qui nous donne pour chaque clef un indice unique dans le tableau.
  - ◆ On peut alors vérifier la présence d'une clef dans le tableau par un simple accès indicé.
- Si le domaine des clefs est trop grand, on peut mettre en place une technique de hachage et stocker les associations clef-valeur dans une table hachée.

---

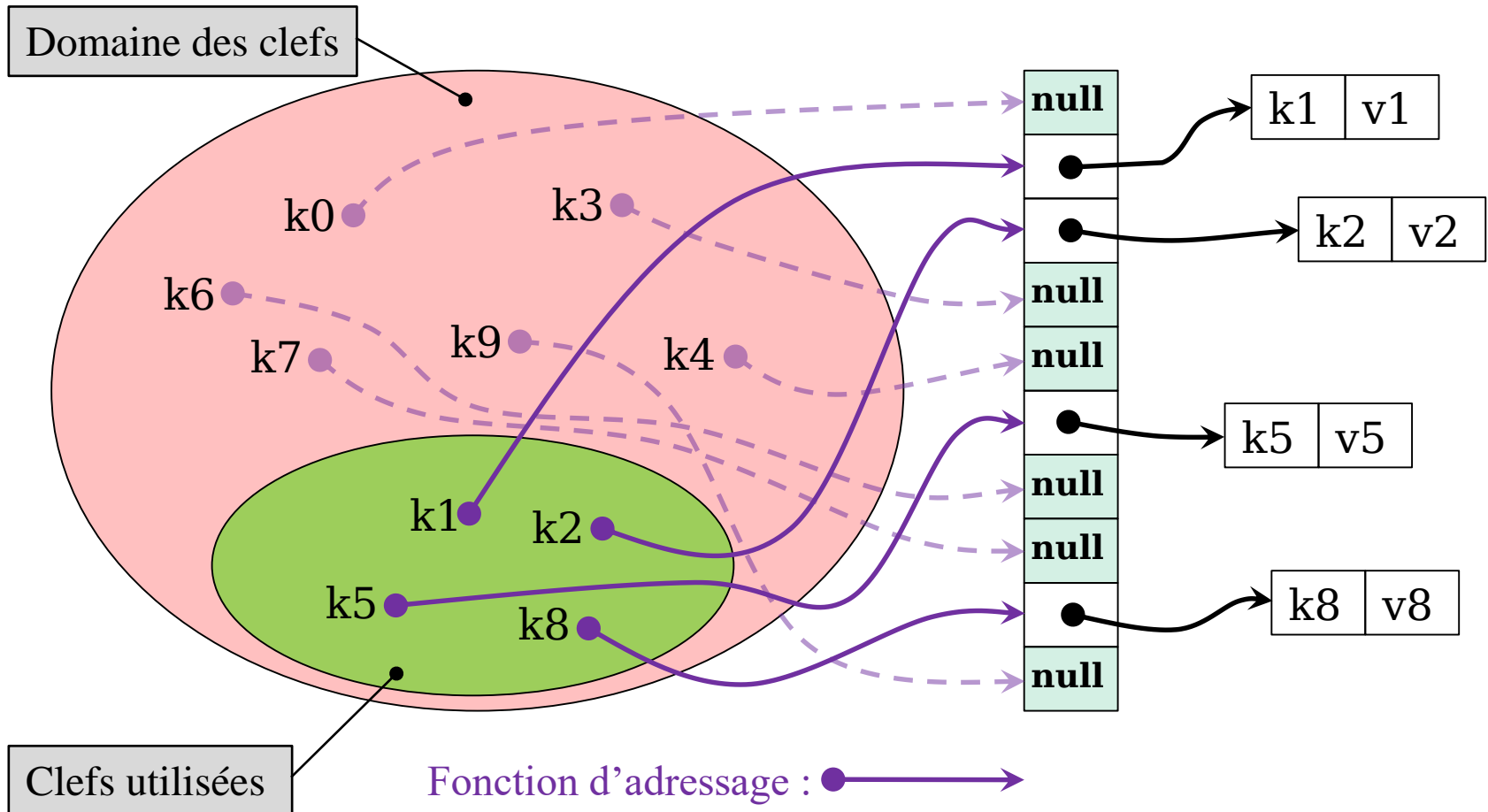
# Dictionnaire à adressage direct

# Dictionnaire à adressage direct

---

- Les associations clef-valeur sont stockées dans une table à adressage direct.
- Le domaine des clefs doit être suffisamment petit car la taille de la table correspond à la taille du domaine des clefs.
- On doit disposer d'une fonction d'adressage qui garantit l'unicité des adresses : 2 clefs différentes doivent obligatoirement avoir des adresses différentes.

# Table à adressage direct



# Exemple de programmation

```
public class DictionnaireAdressageDirect<K, V> {  
    private Entree<K, V>[] table;  
    private int taille;  
  
    public DictionnaireAdressageDirect(int capacite) {  
        if (capacite < 0)  
            throw new IllegalArgumentException("capacité incorrecte");  
        table = (Entree<K, V>[]) new Entree[capacite];  
        taille = 0;  
    }  
  
    // ...  
}
```



# Une classe imbriquée

```
public class DictionnaireAdressageDirect<K, V> {  
    // ...  
  
    private class Entree<T, U> {  
        T clef;  
        U valeur;  
  
        Entree(T clef, U valeur) {  
            this.clef = clef;  
            this.valeur = valeur;  
        }  
  
        public String toString() {  
            return clef + "=" + valeur;  
        }  
    }  
}
```

# Fonction d'adressage

---

```
public class DictionnaireAdressageDirect<K, V> {
```

```
    // ...
```

```
    private int adresse(K clef) {
```

```
        int adresse;
```

```
        /* un calcul ici qui permet de donner une valeur à adresse en
           fonction de clef */
```

```
        if (adresse >= table.length)
```

```
            throw new IllegalArgumentException("clef interdite");
```

```
        return adresse;
```

```
    }
```

```
}
```

# Recherche

```
public class DictionnaireAdressageDirect<K, V> {  
    // ...  
  
    public V get(K clef) {  
        Entree<K, V> e = table[adresse(clef)];  
        if (e == null)  
            return null;  
        return e.valeur;  
    }  
  
    // ...  
}
```

# Ajout/Modification

```
public class DictionnaireAdressageDirect<K, V> {  
    // ...  
  
    public V put(K clef, V valeur) {  
        int i = adresse(clef);  
        Entree<K, V> e = table[i];  
        table[i] = new Entree<K, V>(clef, valeur);  
        if (e != null)  
            return e.valeur;  
        taille ++;  
        return null;  
    }  
  
    // ...  
}
```

# Suppression

```
public class DictionnaireAdressageDirect<K, V> {  
    // ...  
  
    public V remove(K clef) {  
        int i = adresse(clef);  
        Entree<K, V> e = table[i];  
        if (e == null)  
            return null;  
        table[i] = null;  
        taille --;  
        return e.valeur;  
    }  
  
    // ...  
}
```

---

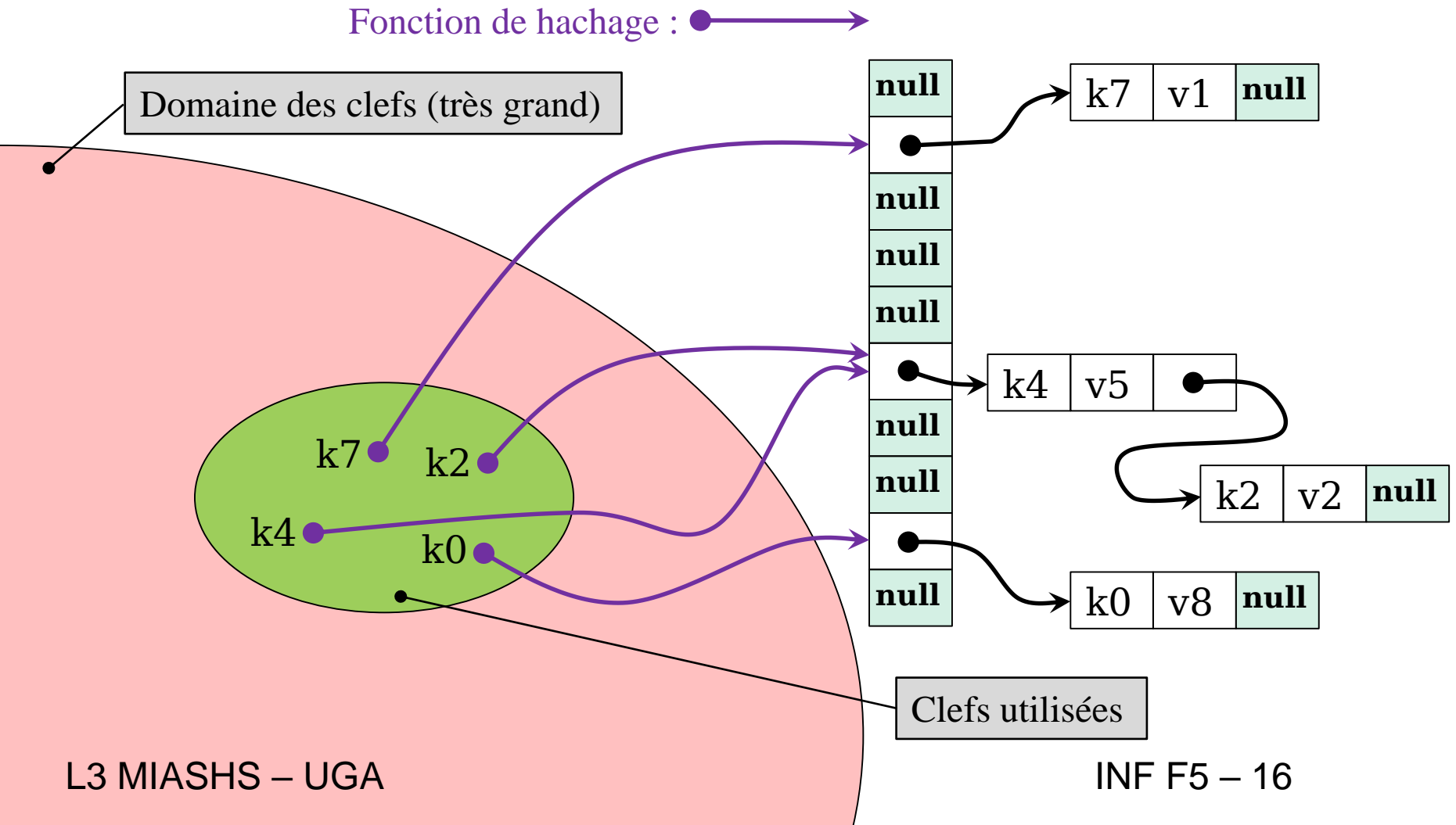
# Dictionnaire haché

# Dictionnaire haché

---

- Les associations clef-valeur sont stockées dans une table hachée.
- Le domaine des clefs peut être beaucoup plus grand que la taille de la table.
- On se repose sur une fonction de hachage qui ne garantit pas l'unicité des adresses : 2 clefs différentes peuvent avoir la même adresse donnée par la fonction de hachage.
- On peut gérer les collisions (inévitables en théorie) par chaînage des entrées.

# Table hachée





# Paramètres d'une table hachée

- La capacité  $C$  : c'est la taille de la table.
- Le nombre d'éléments  $N$  présents dans la table.
- Le facteur de charge maximum  $F$ . On appelle facteur de charge le rapport entre le nombre d'éléments et la capacité.
- Le seuil  $S$  est le nombre maximum d'éléments pouvant être présents dans la table avant redimensionnement (re-hachage).  $S = C * F$ .
- On considère que 0,75 est une bonne valeur pour  $F$  :
  - ◆ si  $F$  est trop petit, on risque de faire des re-hachages trop fréquents,
  - ◆ si  $F$  est trop grand, on risque d'avoir trop de collisions.

# Exemple de programmation

```
public class DictionnaireHache<K, V> {  
    private Entree<K, V>[] table;  
    private int taille;  
    private int seuil;  
    private float facteurDeCharge;  
  
    public DictionnaireHache(int capacite, float facteurDeCharge) {  
        // gestion des valeurs incorrectes  
        table = (Entree<K, V>[]) new Entree[capacite];  
        taille = 0;  
        seuil = (int) (capacite * facteurDeCharge);  
        this.facteurDeCharge = facteurDeCharge;  
    }  
  
    // ...  
}
```

# Une classe imbriquée

```
public class DictionnaireHache<K, V> {  
    // ...  
  
    private class Entree<T, U> {  
        T clef;  
        U valeur;  
        Entree<T, U> suivant;  
  
        Entree(T clef, U valeur, Entree<T, U> suivant) {  
            this.clef = clef;  
            this.valeur = valeur;  
            this.suivant = suivant;  
        }  
  
        public String toString() {  
            return clef + "=" + valeur;  
        }  
    }  
}
```

# Fonction de hachage

---

```
public class DictionnaireHache<K, V> {  
    // ...  
  
    private int hache(K clef) {  
        if (clef == null)  
            return 0;  
        return (clef.hashCode() & 0x7FFFFFFF) % table.length;  
    }  
}
```

# Une méthode utilitaire

```
public class DictionnaireHache<K, V> {  
    // ...  
  
    private Entree<K, V> getEntree(K clef) {  
        int index = hachage(clef);  
        for(Entree<K, V> e = table[index]; e != null; e = e.suivant)  
            if ((clef == null && e.clef == null) ||  
                (clef != null && clef.equals(e.clef)))  
                return e;  
        return null;  
    }  
  
}
```

# Recherche

---

```
public class DictionnaireHache<K, V> {  
    // ...  
  
    public V get(K clef) {  
        Entree<K, V> e = getEntree(clef);  
        if (e == null)  
            return null;  
        return e.valeur;  
    }  
  
    // ...  
}
```

# Ajout/Modification

```
public class DictionnaireHache<K, V> {  
    // ...  
  
    public V put(K clef, V valeur) {  
        int i = hachage(clef);  
        Entree<K, V> e = getEntree(clef);  
        if (e != null) { // clef déjà présente, modification  
            V res = e.valeur;  
            e.valeur = valeur;  
            return res;  
        }  
        // clef absente, ajout  
        if (taille >= seuil) {  
            rehachage();  
            i = hachage(clef);  
        }  
        table[i] = new Entree<K, V>(clef, valeur, table[i]);  
        taille ++;  
        return null;  
    }  
}
```

# Rehachage

```
public class DictionnaireHache<K, V> {  
    // ...  
  
    private void rehachage() {  
        int ancienneCap = table.length;  
        int nouvelleCap = ancienneCap * 2 + 1;  
        Entree<K, V>[] ancienneTable = table;  
        table = (Entree<K, V>[]) new Entree[nouvelleCap];  
        seuil = (int) (nouvelleCap * facteurDeCharge);  
        for (int i = 0; i < ancienneCap; i++)  
            for (Entree<K, V> e = ancienneTable[i]; e != null; ) {  
                Entree<K, V> mobile = e;  
                e = e.suivant;  
                int index = hachage(mobile.clef);  
                mobile.suivant = table[index];  
                table[index] = mobile;  
            }  
        }  
    }
```



# Suppression

```
public class DictionnaireHache<K, V> {  
    // ...  
  
    public V remove(K clef) {  
        int i = hachage(clef);  
        for (Entree<K, V> e = table[i], precedent = null;  
             e != null;  
             precedent = e, e = e.suivant)  
            if ((clef == null && e.clef == null) ||  
                (clef != null && clef.equals(e.clef))) {  
                if (precedent == null)  
                    table[i] = e.suivant;  
                else  
                    precedent.suivant = e.suivant;  
                taille --;  
                return e.valeur;  
            }  
        return null;  
    }  
}
```