

1.1

# Algorithmique et Structures de Données

Jean-Charles Régis

Licence Informatique 2ème année

1.2

# Listes

Jean-Charles Régin

Licence Informatique 2ème année

# Plan

3

- Présentation
- Listes doublement chaînées
- Implémentation
- Exemple d'utilisation de listes

# Variable

1.4

- Une variable sert à mémoriser de l'information
- Ce qui est mis dans une variable est en fait mis dans une partie de la mémoire

# Structures de données

1.5

- Permettent de gérer et d'organiser des données
- Sont définies à partir d'un ensemble d'opérations qu'elles peuvent effectuer sur les données
- Une structure de données ne regroupe pas nécessairement des objets du même type.

# Besoin d'indirections

6

- Présentation habituelle de certains algorithmes :
  - ▣ On a un tableau d'entiers
  - ▣ On veut trier ce tableau
  
- Un élément du tableau est directement un type de base (un entier, un flottant, un booléen...)
  
- Parfois on ne voudrait pas avoir accès à la valeur en soit, mais plutôt à un objet lié à l'indice et associé à cette valeur
  
- On veut simplement parcourir les éléments d'un ensemble, pas uniquement les valeurs de ces éléments : on associe l'élément à une valeur

# Besoin d'indirections

7

- Recherche dichotomique : ce qui nous intéresse
  - ▣ n'est pas la valeur,
  - ▣ n'est pas uniquement l'appartenance de la valeur
  - ▣ c'est la position de la valeur dans le tableau, donc son indice
  
- On pourrait travailler uniquement avec des indices et des tableaux
  - ▣ Un indice représentant un objet particulier
  
- Inconvénient : c'est compliqué
  - ▣ quand on veut supprimer un objet (que devient son indice ?)
  - ▣ quand on veut insérer un objet (que devient son indice ?)
  - ▣ quand on veut ajouter un objet (les tableaux doivent être agrandis)

# Besoin d'indirections

8

- Il est plus pratique de travailler directement avec des objets et d'associer des valeurs à ces objets
- En java :
  - `Class MonObjet {...}`  
`MonObjet obj1=new MonObjet(...);`  
`MonObjet obj2=new MonObjet(...);`  
définit 2 objets
  - `MonObjet obj; // définit un autre objet`
  - `obj=obj1;`  
`obj.setValue(8); // change une donnée de obj1`
  - `obj=obj2;`  
`obj.setValue(12); // change une donnée de obj2`
  - `obj` change indirectement `obj1` et `obj2`, c'est une indirection
- On a donc besoin d'indirections !



# Pointeur

9

- **Un pointeur est un type de données dont la valeur fait référence (référencie) directement (pointe vers) à une autre valeur.**
- Un pointeur référence une valeur située quelque part d'autre en mémoire habituellement en utilisant son adresse
- Un pointeur est une variable qui contient une adresse mémoire
- Un pointeur permet de réaliser des indirections : désigner des objets, sans être ces objets

# Pointeur

10

- Un pointeur est un type de données dont la valeur **pointe vers** une autre valeur.
- Obtenir la valeur vers laquelle un pointeur pointe est appelé **déréférencer** le pointeur.
- Un pointeur qui ne pointe vers aucune valeur aura la valeur **nil**

# Listes

11

- Une **liste chaînée** désigne une structure de données représentant une collection ordonnée et de taille arbitraire d'éléments.
- L'accès aux éléments d'une liste se fait de manière séquentielle
  - chaque élément permet l'accès au suivant (contrairement au cas du tableau dans lequel l'accès se fait de manière absolue, par adressage direct de chaque cellule dudit tableau).
- **Un élément contient un accès vers une donnée**

# Liste

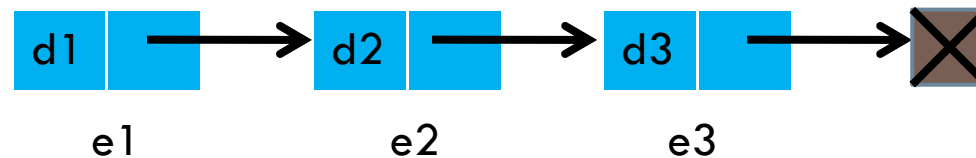
12

- Le principe de la liste chaînée est que chaque élément possède, en plus de la donnée, des pointeurs vers les éléments qui lui sont logiquement adjacents dans la liste.
  
- **premier(L)** désigne le premier élément de la liste
- **nil** désigne l'absence d'élément
  
- **Liste simplement chaînée :**
  - ▣ **donnée(elt)** désigne la donnée associée à l'élément elt
  - ▣ **suivant(elt)** désigne l'élément suivant elt

# Liste simplement chaînée

13

- Représentation :  $\longrightarrow$  correspondant au suivant



- $\text{premier}(L) = e1$
- $\text{suivant}(e1) = e2$
- $\text{suivant}(e2) = e3$
- $\text{suivant}(e3) = \text{nil}$

# Liste : opérations

14

- Trois opérations principales
  - ▣ Parcours de la liste
  - ▣ Ajout d'un élément
  - ▣ Suppression d'un élément
  
- A partir de là d'autres opérations vont être obtenues : recherche d'une donnée, remplacement, concaténation de liste, fusion de listes, etc.

# Liste vs Tableau

15

- Le principal avantage des listes sur les tableaux
  - ▣ L'ordre des éléments de la liste peut être différent de leur ordre en mémoire.
  - ▣ Les listes chaînées vont permettre l'ajout ou la suppression d'un élément en n'importe quel endroit de la liste en temps constant.
  
- En revanche, certaines opérations peuvent devenir coûteuses comme la recherche d'un élément contenant une certaine donnée. Pas de recherche dichotomique dans une liste : on ne peut pas atteindre le  $i^{\text{ème}}$  élément sans parcourir !

# Inventions des listes chaînées

16

- La représentation de listes chaînées à l'aide du diagramme avec une flèche vers le suivant a été proposé par Newell and Shaw dans l'article "Programming the Logic Theory Machine" Proc. WJCC, February 1957.
- Newell et Simon ont obtenu l'ACM Turing Award en 1975 pour avoir "made basic contributions to artificial intelligence, the psychology of human cognition, and list processing".



# Lvalue et Rvalue

17

- Pour se simplifier la vie, on accepte de faire suivant `(elt) ← valeur`
- On remarque qu'il n'y a pas d'ambigüité.
- Cela s'appelle une Lvalue ou Left-value (on accepte de mettre à gauche de l'affectation)
- Le cas normal est la Rvalue (right-value)

# Liste : parcours

18

- **initListe(L)**  
premier(L) ← nil
  
- **nombreElements(L) : entier**  
cpt ← 0;  
elt ← premier(L)  
tant que(elt ≠ nil) {  
    cpt ← cpt +1  
    elt ← suivant(elt)  
}  
retourner cpt

# Liste : ajout d'un élément

19

- On ajoute un élément elt au début de la liste.
- On suppose qu'il n'est pas déjà dans la liste (sinon que se passe t'il ?)
  
- Principes :
  - ▣ Le premier de la liste deviendra elt
  - ▣ Mais où est le premier ? Il devient le suivant de elt
  - ▣ Attention à l'ordre de mise à jour ! On ne doit pas perdre le premier. Donc
    - Le suivant de elt est mis à jour
    - Puis le premier de la liste

# Liste : ajout d'un élément

20

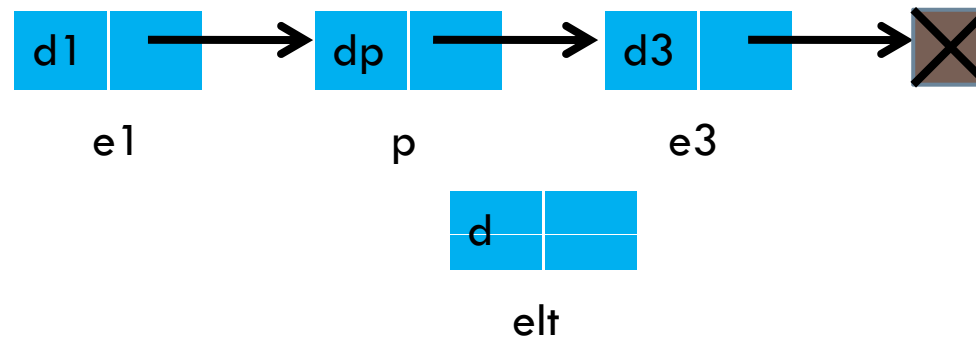
## □ **ajouteAuDébut(e<sub>l</sub>t, L)**

```
// elt n'est pas dans L  
suivant(elt) ← premier(L);  
premier(L) ← elt
```

# Liste : insertion d'un élément

21

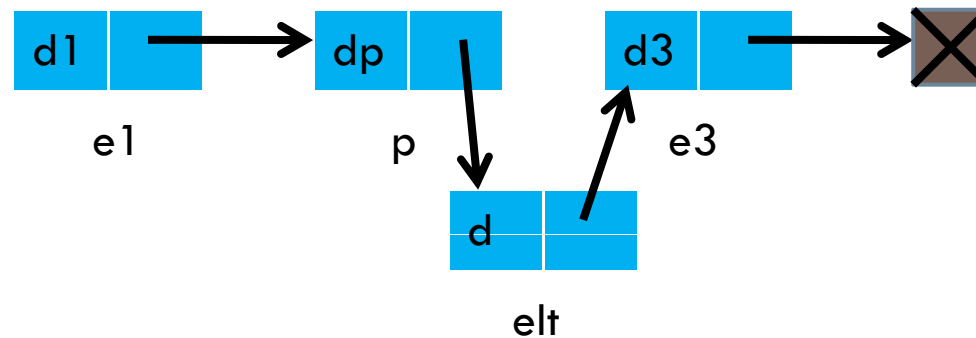
- On insère un élément `elt` après un autre `p`.
- On suppose que `elt` n'est pas déjà dans la liste et que `p` y est (sinon que se passe-t-il ?)



# Liste : insertion d'un élément

22

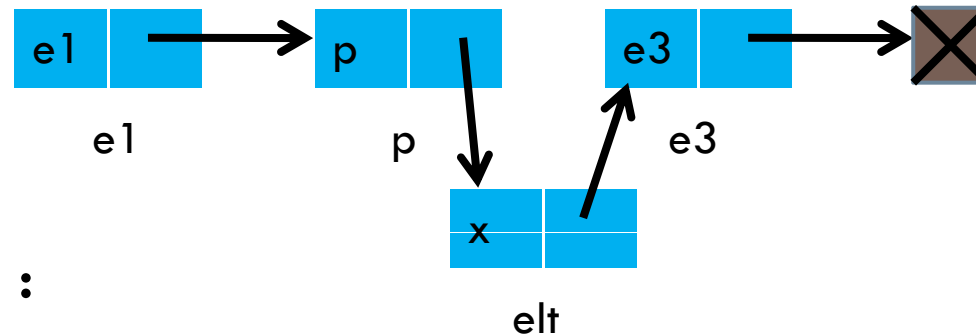
- On insère un élément `elt` après un autre `p`.
- On suppose que `elt` n'est pas déjà dans la liste et que `p` y est (sinon que se passe t'il ?)



# Liste : insertion d'un élément

23

- On insère un élément *elt* après un autre *p*.
- On suppose que *elt* n'est pas déjà dans la liste et que *p* y est (sinon que se passe t'il ?)



- Principes :
  - ▣ Le suivant de *elt* devient le suivant de *p*
  - ▣ Le suivant de *p* devient *elt*
  - ▣ Attention à l'ordre de mise à jour !

# Liste : insertion d'un élément

24

## □ **insèreAprès(elt, p, L)**

//elt pas dans L, p est dans L

suivant(elt) ← suivant(p);

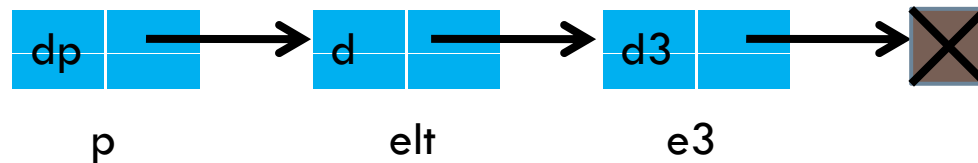
suivant(p) ← elt



# Liste : suppression d'un élément

25

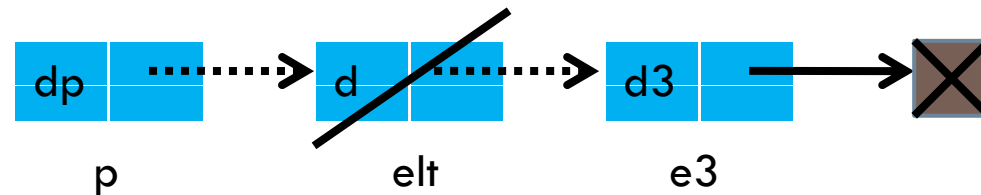
- On supprime un élément de la liste.
  - ▣ On a besoin du précédent ! (Pourquoi ?)
  - ▣ Le premier peut changer !
  - ▣ Le suivant du précédent devient le suivant de elt



# Liste : suppression d'un élément

26

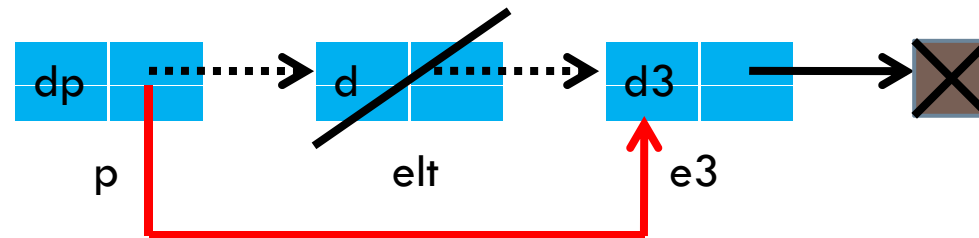
- On supprime un élément de la liste.
  - ▣ On a besoin du précédent ! (Pourquoi ?)
  - ▣ Le premier peut changer !
  - ▣ Le suivant du précédent devient le suivant de elt



# Liste : suppression d'un élément

27

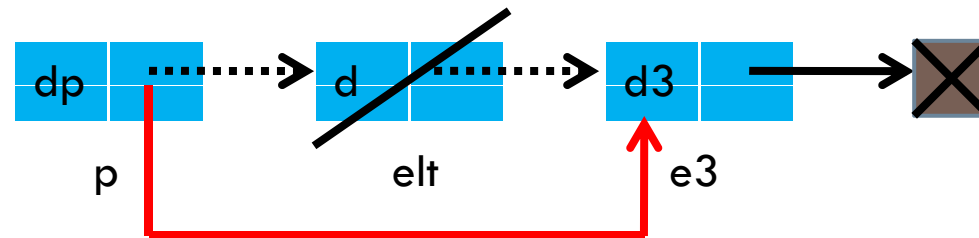
- On supprime un élément de la liste.
  - ▣ On a besoin du précédent ! (Pourquoi ?)
  - ▣ Le premier peut changer !
  - ▣ Le suivant du précédent devient le suivant de elt



# Liste : suppression d'un élément

28

- Gestion de tous les cas
  - elt est le premier
  - elt n'est pas le premier
  - p est bien le précédent de elt



# Liste : suppression d'un élément

29

## □ **supprime(elt, p, L)**

```
//elt est dans L, p son précédent
if (premier(L) = elt) {
    premier(L) ← suivant(elt);
} else {
    if (suivant(p) = elt) {
        suivant(p) ← suivant(elt);
    }
}
```

# Plan

30

- Présentation
- **Listes doublement chaînées**
- Implémentation
- Exemple d'utilisation de listes

# Liste

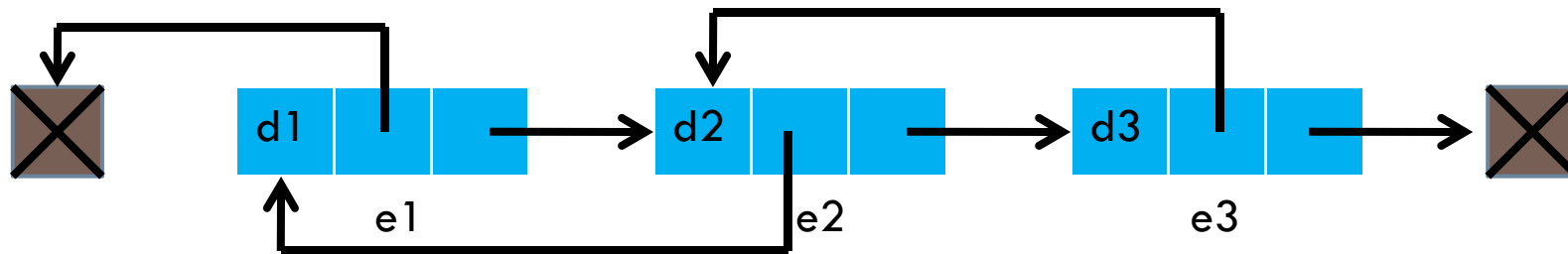
31

- **Liste simplement chaînée :**
  - **donnée(elt)** désigne la donnée associée à l'élément elt
  - **suivant(elt)** désigne l'élément suivant elt
- **Liste doublement chaînée :**
  - **donnée(elt)** désigne la donnée associée à l'élément elt
  - **suivant(elt)** désigne l'élément suivant elt
  - **précédent(elt)** désigne l'élément précédant elt

# Liste doublement chaînée

32

□ Représentation :  $\longrightarrow$  lien



□  $\text{premier}(L) = e1$

□  $\text{suivant}(e1) = e2$ ;  $\text{précédent}(e1) = \text{nil}$

□  $\text{suivant}(e2) = e3$ ;  $\text{précédent}(e2) = e1$

□  $\text{suivant}(e3) = \text{nil}$ ;  $\text{précédent}(e3) = e2$



# Liste : opérations

33

- Trois opérations principales
  - ▣ Parcours de la liste
  - ▣ Ajout d'un élément
  - ▣ Suppression d'un élément
  
- A partir de là d'autres opérations vont être obtenues : recherche de donnée, remplacement, concaténation de liste, fusion de listes, etc.

# Liste : ajout d'un élément

34

## □ **ajouteAuDébut (elt, LD)**

//elt n'est pas dans LD

suivant(elt) ← premier(LD);

précédent(premier(LD)) ← elt;

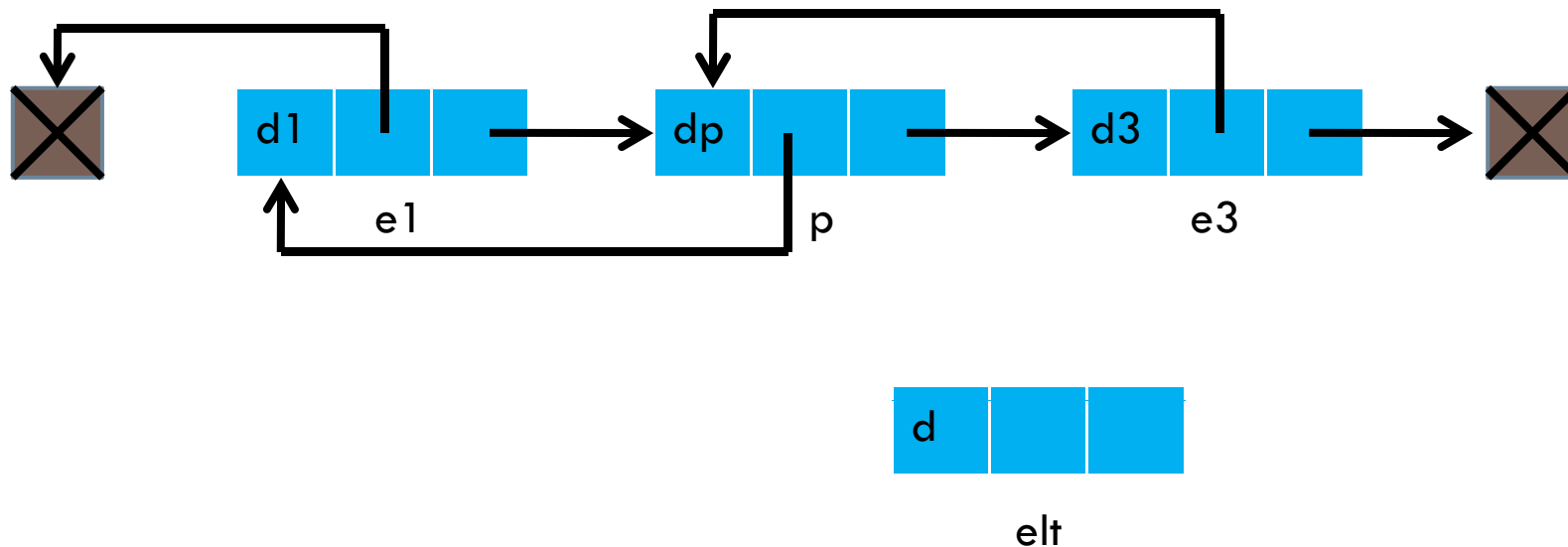
précédent(elt) ← nil;

premier(LD) ← elt

# Liste : insertion d'un élément

35

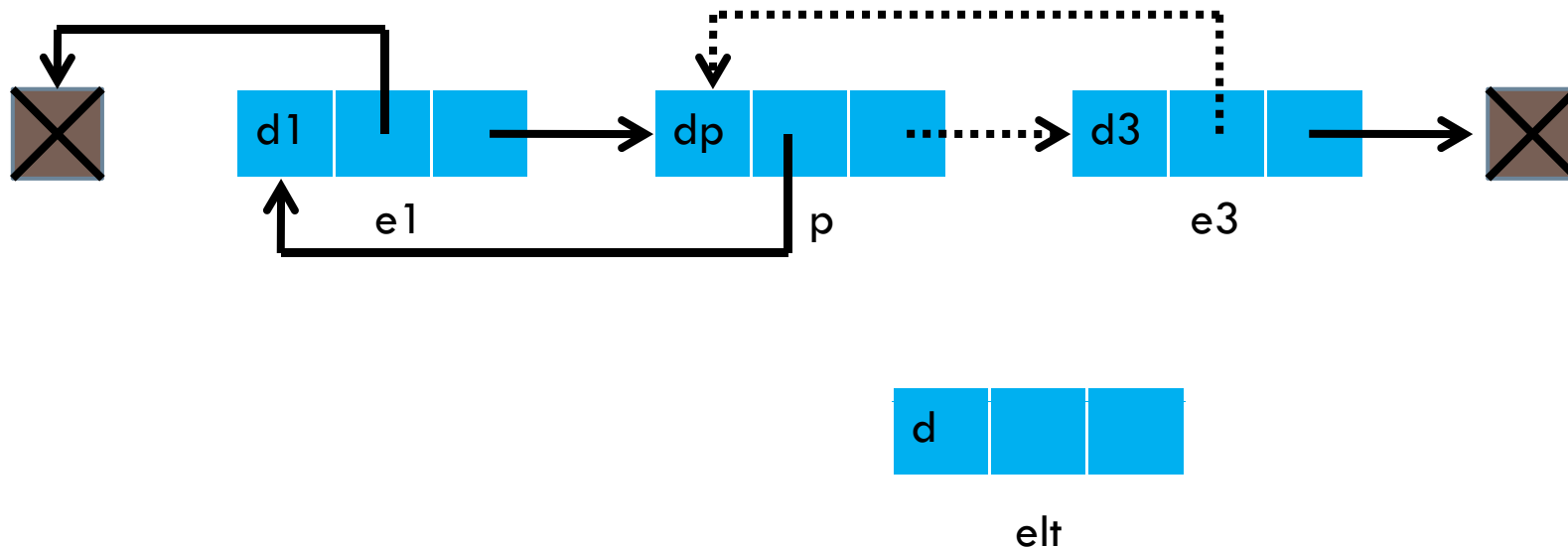
- On insère un élément `elt` après un autre `p`.
- On suppose que `elt` n'est pas déjà dans la liste et que `p` y est (sinon que se passe t'il ?)



# Liste : insertion d'un élément

36

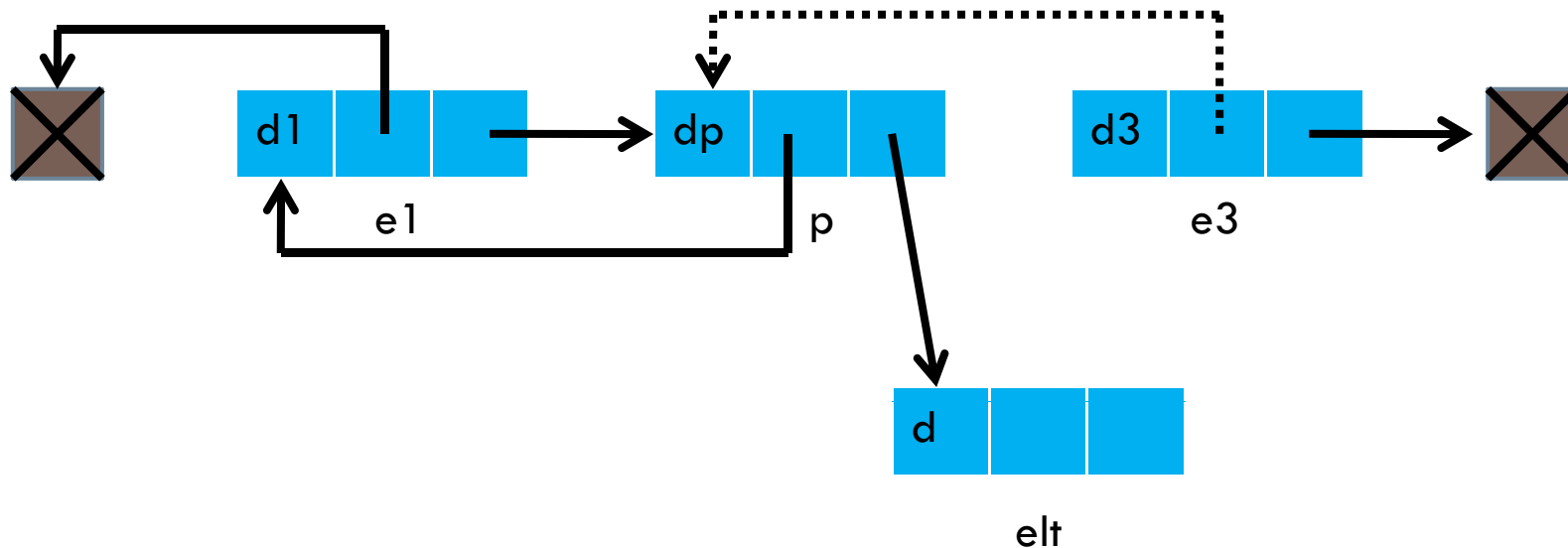
- On insère un élément `elt` après un autre `p`.
- On suppose que `elt` n'est pas déjà dans la liste et que `p` y est (sinon que se passe-t-il ?)



# Liste : insertion d'un élément

37

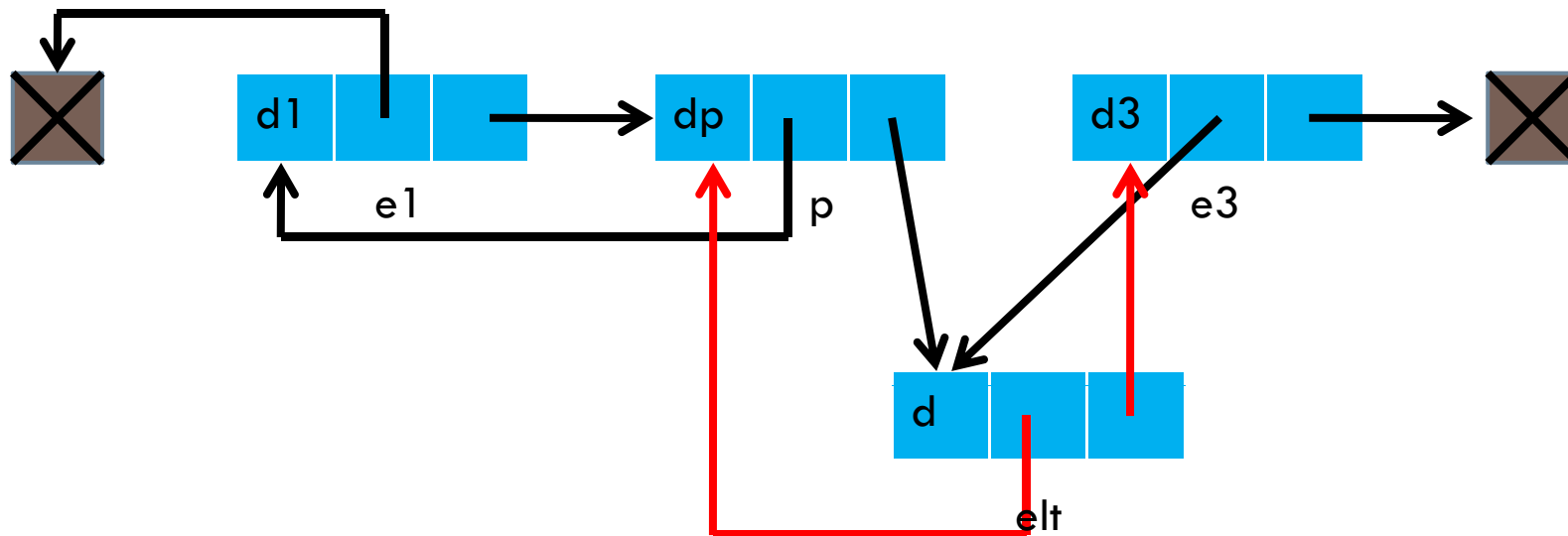
- On insère un élément `elt` après un autre `p`.
- On suppose que `elt` n'est pas déjà dans la liste et que `p` y est (sinon que se passe-t-il ?)



# Liste : insertion d'un élément

38

- On insère un élément `elt` après un autre `p`.
- **Sont modifiés** : `suisvant(p)`, `précédent(e3)` et `suisvant(elt)` ; `précédent(elt)`



# Liste : insertion d'un élément

39

- **insèreAprès(elt, p, LD)**  
//elt pas dans LD, p dans LD  
suivant(elt) ← suivant(p);  
précédent(elt) ← p;  
précédent(suivant(p)) ← elt;  
suivant(p) ← elt;

# Liste : insertion d'un élément

40

- **insèreAprès(elt, p, LD)**  
//elt pas dans LD, p dans LD  
suivant(elt) ← suivant(p);  
précédent(elt) ← p;  
précédent(suivant(p)) ← elt;  
suivant(p) ← elt;
  
- **Mauvais code ! Pourquoi ?**



# Liste : insertion d'un élément

41

## □ **insèreAprès(x, y, LD)**

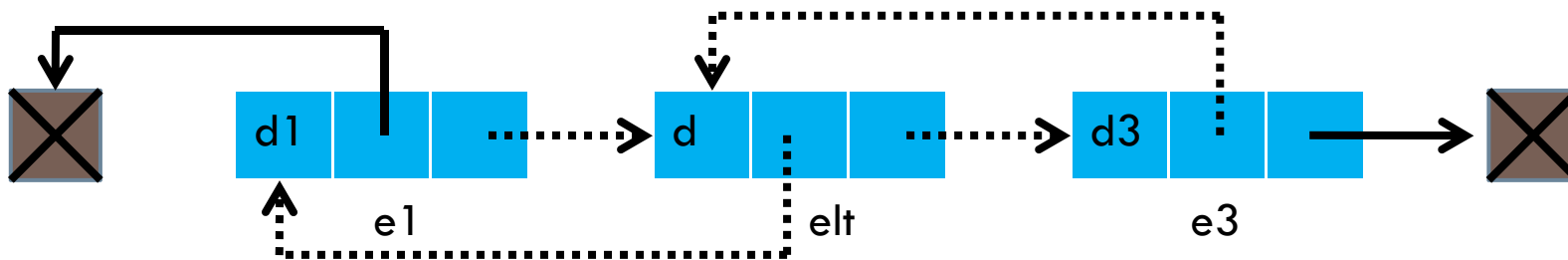
```
//elt pas dans LD, p dans LD
suivant(elt) ← suivant(p);
précédent(elt) ← p;
if (suivant(p) ≠ nil) {
    précédent(suivant(p)) ← elt;
}
suivant(p) ← elt;
```



# Liste : suppression d'un élément

43

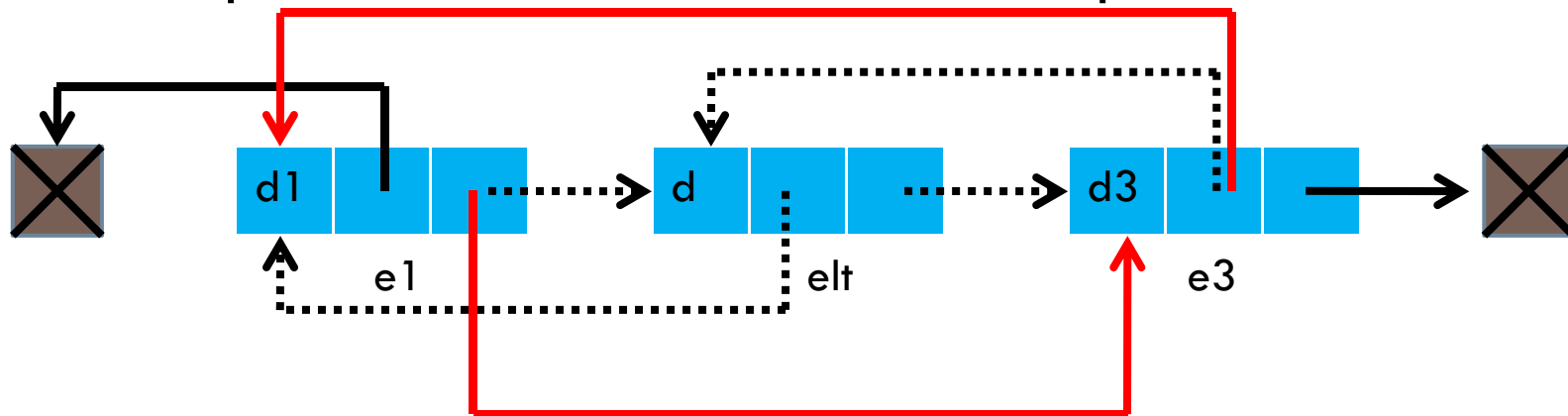
- On supprime un élément de la liste.
  - ▣ On n'a pas besoin du précédent ! (Pourquoi ?)
  - ▣ Le premier peut changer !
  - ▣ Le suivant du précédent devient le suivant de elt
  - ▣ Le précédent du suivant devient le précédent de elt



# Liste : suppression d'un élément

44

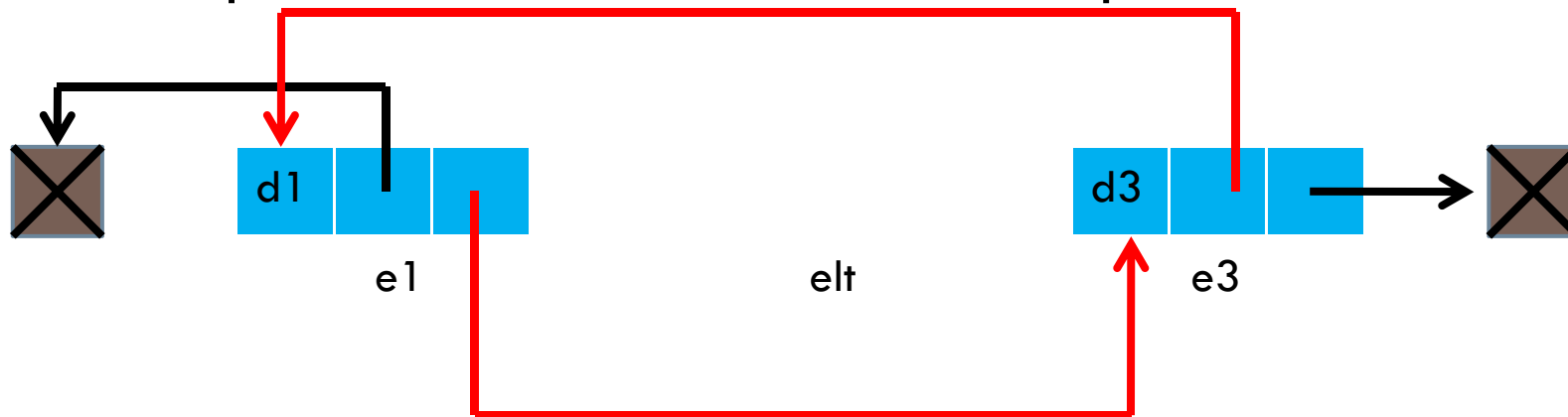
- On supprime un élément de la liste.
  - ▣ On n'a pas besoin du précédent ! (Pourquoi ?)
  - ▣ Le premier peut changer !
  - ▣ Le suivant du précédent devient le suivant de elt
  - ▣ Le précédent du suivant devient le précédent de elt



# Liste : suppression d'un élément

45

- On supprime un élément de la liste.
  - ▣ On n'a pas besoin du précédent ! (Pourquoi ?)
  - ▣ Le premier peut changer !
  - ▣ Le suivant du précédent devient le suivant de elt
  - ▣ Le précédent du suivant devient le précédent de elt



# Liste : suppression d'un élément

46

```
□ supprime(elt,LD)  
  // elt dans LD  
  suiv ← suivant(elt);  
  prec ← précédent(elt);  
  if (prec = nil) {  
    premier(LD) ← suiv;  
  } else {  
    suivant(prec) ← suiv;  
  }  
  if (suiv ≠ nil) {  
    précédent(suiv) ← prec;  
  }  
}
```

# Plan

47

- Présentation
- Listes doublement chaînées
- **Implémentation**
- Exemple d'utilisation de listes

# Implémentation

48

- Par un tableau
- A l'aide de pointeur



# Tableaux simulant une liste

49

- Tableau S des suivants
  - ▣  $S[i]$  indice de l'élément suivant l'élément d'indice  $i$
- Tableau P des précédents
  - ▣  $P[i]$  indice de l'élément précédant l'élément d'indice  $i$
- Liste 2 – 3 – 1 – 5 – 4
- S : [5,3,1,0,4]
- P : [3,0,2,5,1]

# Pointeur

50

- Un pointeur est un type de données dont la valeur **pointe vers** une autre valeur.
- Obtenir la valeur vers laquelle un pointeur pointe est appelé **déréférencer** le pointeur.
- Un pointeur qui ne pointe vers aucune valeur aura la valeur **nil**

# Pointeur Implémentation

51

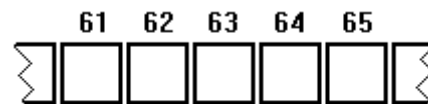
- Un pointeur c'est un indice dans le grand tableau de la mémoire comme vu en TD

# Pointeur Implémentation

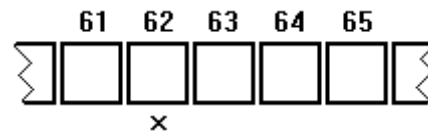
52

- `int x; // Réserve un emplacement pour un entier en mémoire.`
- `x = 10; // Ecrit la valeur 10 dans l'emplacement réservé.`

- Une variable est destinée à contenir une valeur du type avec lequel elle est déclarée.
- Physiquement cette valeur se situe en mémoire.



- `int x;`

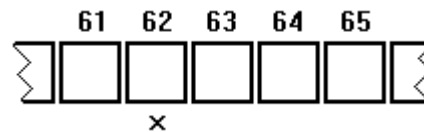


# Pointeur Implémentation

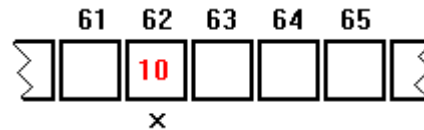
53

- `int x;` // Réserve un emplacement pour un entier en mémoire.
- `x = 10;` // Écrit la valeur 10 dans l'emplacement réservé.

□ `int x;`



□ `x=10;`



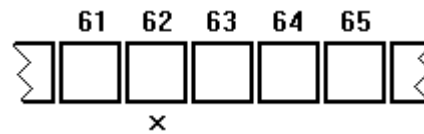
□ `&x` : adresse de x en C : ici 62

# Pointeur Implémentation

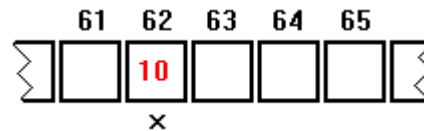
54

- `int x; // Réserve un emplacement pour un entier en mémoire.`
- `x = 10; // Ecrit la valeur 10 dans l'emplacement réservé.`

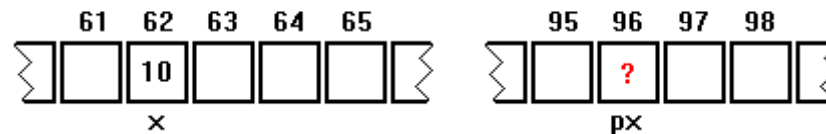
□ `int x;`



□ `x=10;`



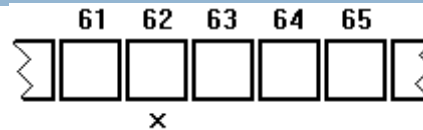
□ En C : `int* px; // pointeur sur un entier`



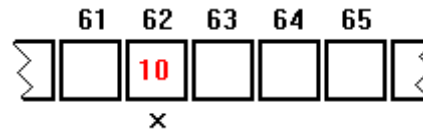
# Pointeur Implémentation

55

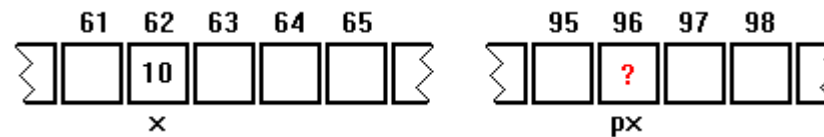
□ `int x;`



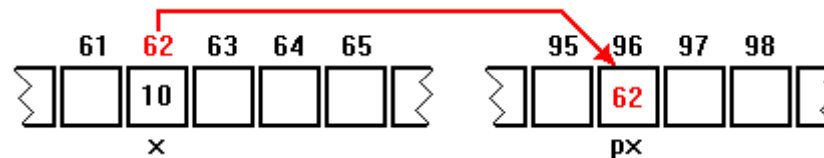
□ `x=10;`



□ En C : `int* px; //` pointeur sur un entier



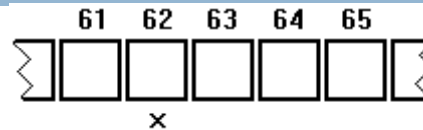
□ `px=&x;` (adresse de x)



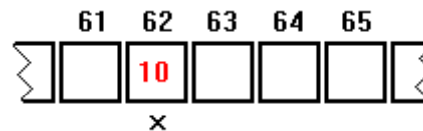
# Pointeur Implémentation

56

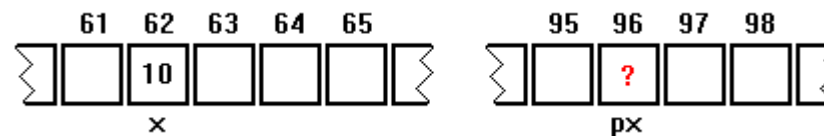
□ `int x;`



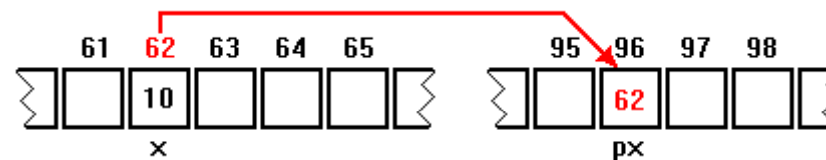
□ `x=10;`



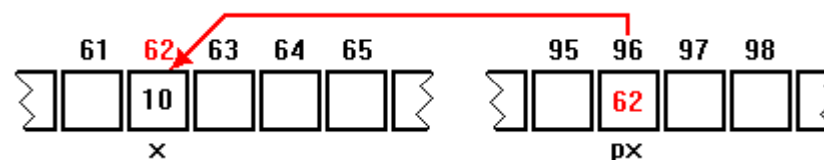
□ En C : `int* px; //` pointeur sur un entier



□ `px=&x;` (adresse de x)



□ `int y=*px`

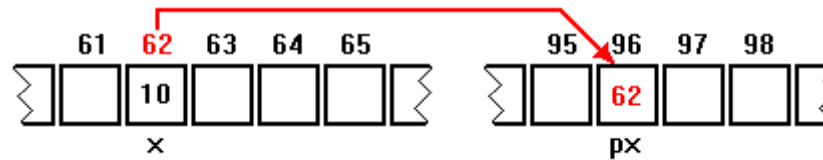




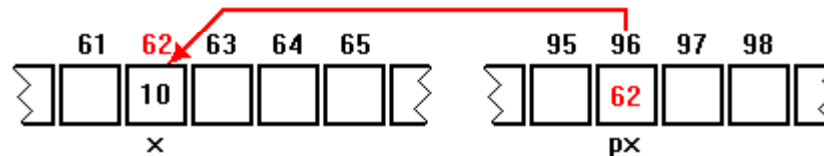
# Pointeur Implémentation

57

- Si  $px$  contient l'adresse de  $x$



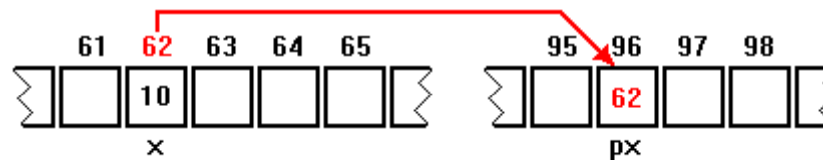
- Alors  $*px$  contient la valeur qui se trouve à l'adresse de  $x$ , donc la valeur de  $x$



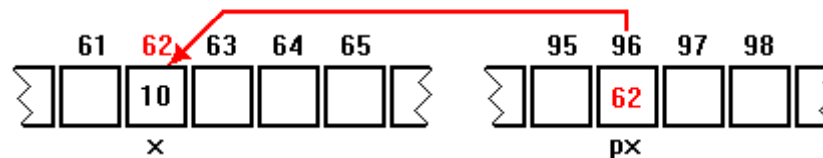
# Pointeur Implémentation

58

- Si  $px$  contient l'adresse de  $x$



- Alors  $*px$  contient la valeur qui se trouve à l'adresse de  $x$ , donc la valeur de  $x$

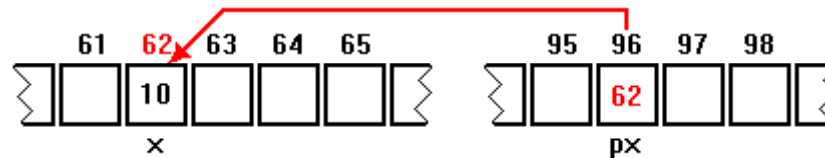


- Si je change la valeur qui se trouve à l'adresse de  $x$ , alors je change la valeur de  $x$ ,

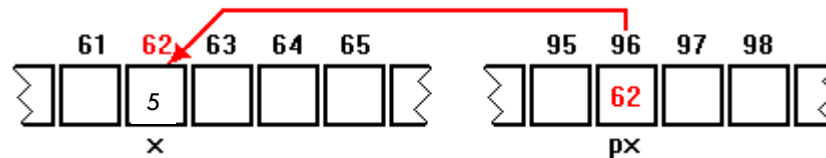
# Pointeur Implémentation

59

- Si  $px$  contient l'adresse de  $x$ , donc  $*px$  la valeur de  $x$



- Si je change la valeur à l'adresse de  $x$ , alors je change la valeur de  $x$  :  $*px=5$



# Pointeur Implémentation

60

- `px=&x;`
- Si je modifie `*px` alors je modifie `x`
- `px=&y;`
- Si je modifie `*px` alors je modifie `y`
- `px=&bidule;`
- Si je modifie `*px` alors je modifie `bidule`
- `px` désigne **l'objet pointé**
- `*px` modifie **l'objet pointé**

# Pointeur et référence

61

- Une **référence** est une valeur qui permet l'accès en lecture et/ou écriture à une donnée située soit en mémoire principale soit ailleurs.
- Une référence n'est pas la donnée elle-même mais seulement une information de localisation
- Ressemble à quelque chose de connu, non ?

# Pointeur et référence

62

- Le typage des références permet de manipuler les données référencées de manière abstraite tout en respectant leurs propres contraintes de type.
- Le type de référence le plus simple est le pointeur. Il s'agit simplement d'une adresse mémoire.
- Mais **pointeur typé = référence typé**
- Mais on peut changer le type d'un pointeur, pas d'une référence (cast/transtypage autorisé)

# Pointeur et référence

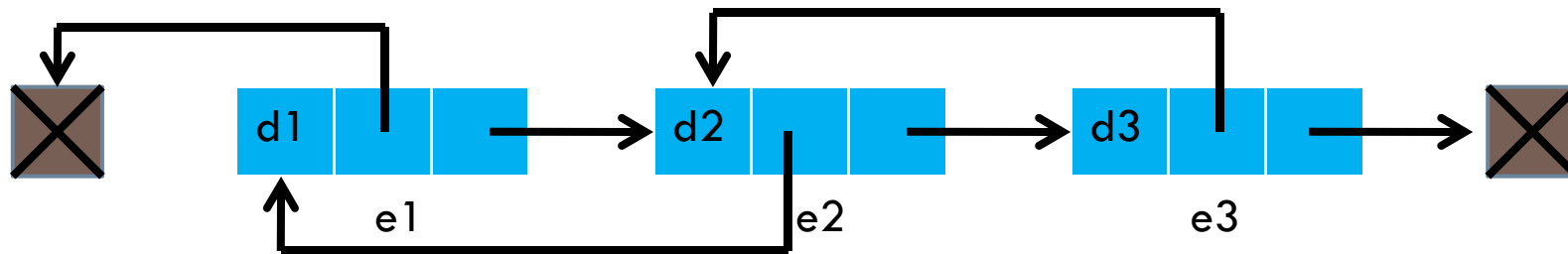
63

- En Java : uniquement des références typées
  - 2 objet a et b de type MyObject
  - MyObject obj;
  - obj=a; si on modifie obj, alors on modifie a
  - obj=b; si on modifie obj, alors on modifie b
  - Fonc(obj) : obj est passé en entrée/sortie
  
- En C/C++ : pointeurs typés mais type changeable
  - 2 objet a et b de type MyObject
  - MyObject\* obj;
  - obj=&a; si on modifie obj, alors on modifie a
  - obj=&b; si on modifie obj, alors on modifie b
  - Fonc(MyObject\* obj): en entree/sortie
  - Fonc(MyObject obj) : en entree

# Liste doublement chaînée

64

- Représentation : lien →



- ListeElement

- suivant : pointeur vers ListeElement
- précédent : pointeur vers ListeElement
- donnée : pointeur vers l'objet

- Liste

- Premier : pointeur vers ListeElement



# Liste doublement chaînée

65

```
□ class ListElt {
    ListElt _suiv;
    ListElt _prec;
    MaClasseDonnee _data;
    ListElt() {
        _suiv=null;
        _prec=null;
        _data=null;
    }
}
```

# Liste doublement chaînée

66

```
□ Class List {
  ListElt _premier;
  List(){
    _premier=null;
  }
  void ajouterEnTete(ListElt elt){ // on ne traite pas les cas elt == null
    elt._suiv = _premier;
    if (_premier != null)
      _premier._prec=elt;
    _premier = elt;
    elt._prec=null;
  }
  void insererAprès(ListElt prec, ListElt elt){
    if (prec == null) ajouterEnTete(elt);
    else {
      elt._suiv=prec._suiv;
      elt._prec=prec;
      if (prec._suiv != null){prec._suiv._prec=elt;}
      prec._suiv=elt;
    }
  }
  void supprimer(ListElt elt){
    if (elt == _premier){_premier = elt._suiv;}
    else { // elt._prec n'est pas null
      _elt._prec._suiv=elt._suiv;
    }
    if (elt._suiv != null){elt._suiv._prec=elt._prec;}
  }
}
```

# Plan

67

- Présentation
- Listes doublement chaînées
- Implémentation
- **Exemple d'utilisation de listes**

# Pile : implémentation par une liste

68

- Une liste L simplement chaînée
- Sommet(P) : renvoyer premier(L)
- Empiler(P,elt) : ajouterEnTête(L,elt)
- Dépiler(P) : supprimerPremier(L)
- estVide(P) : renvoyer estVide(L)
  
- Nécessite par rapport à un tableau
  - ▣ Plus de place
  - ▣ Plus d'opérations
  - ▣ Plus d'allocations

# File : implémentation par une liste

69

- Une liste L simplement chaînée avec fin
- début(F) : renvoyer premier(L)
- Enfiler(F,elt) : ajouterEnFin(L,elt)
- Défiler(F) : supprimerPremier(L)
- estVide(F) : renvoyer estVide(L)
  
- Beaucoup plus simple qu'un tableau cette fois
  - ▣ Gestion mémoire plus complexe