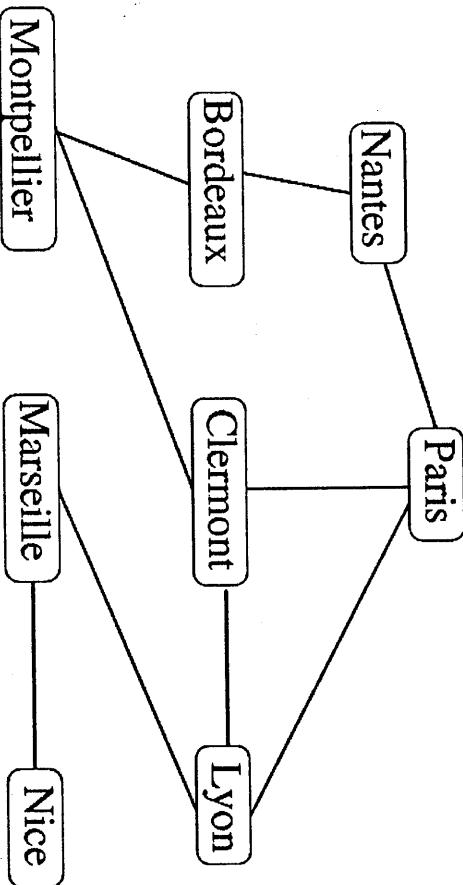


# Modéliser une carte routière?

- Soit une carte en deux dimensions
- Une **autoroute** relie une **ville** à une autre
- Sous quelle forme stocker ces informations?
- Traitements possibles
  - Vérifier si toute ville est accessible
  - Trouver des chemins d'une ville à l'autre
  - Trouver quel est le nombre minimum d'autoroute pour que toute ville soit accessible

## Représentation



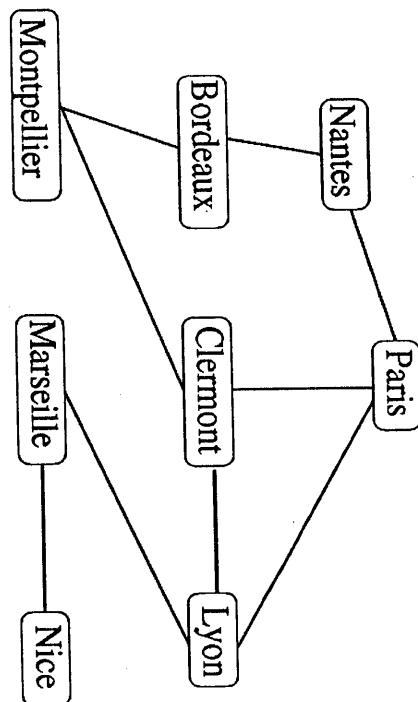
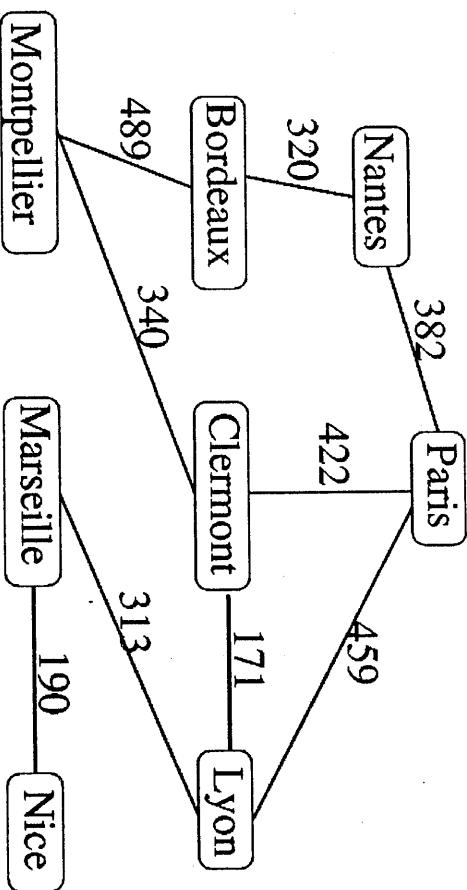
- Une ville est un **noeud** (ou sommet)
- Une route est un **arc** (ou arête)
- L'ensemble des arcs et noeuds est un **graph**

# Vocabulaire

- Un chemin est une suite de noeuds reliés par des arcs (vert)
- Un cycle est un chemin qui part et abouti au même sommet (rouge)
- Un graphe est connexe si il existe un (ou plusieurs) chemin entre tout couple de sommet.

## Graphe valué (ou étiqueté)

- Mettre des valeurs sur les arcs!
- L'étiquette peut être de n'importe quel type
- Le noeud peut aussi contenir une valeur (ici, nom de la ville)



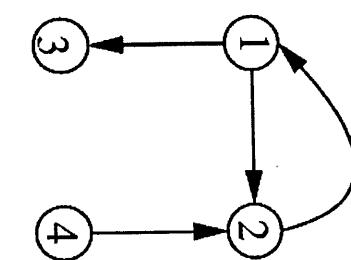
# Graphes orientés

- Les arcs sont fléchés et ne marchent que dans un seul sens (pour choisir un chemin par exemple!)

- Exemple: les automates, pour reconnaître un langage (graphe valué et orienté)

- Le noeud 1 est le prédecesseur du noeud 3

- Le noeud 3 est un successeur du noeud 1



## Matrice d'adjacence

	Lyon	Marseille	Nice	Clement	Paris	Bordeaux	Nantes	Montpellier
Lyon	-	313	-	171	459	-	-	-
Marseille	313	-	190	-	-	-	-	-
Nice	-	190	-	-	-	-	-	-
Clement	171	-	-	-	422	-	-	340
Paris	459	-	-	-	422	-	-	382
Bordeaux	-	-	-	-	-	-	-	320
Nantes	-	-	-	-	-	382	320	-
Montpellier	-	-	-	-	340	-	489	-

- Si graphe non orienté -> Symétrique
- Si graphe non valué -> Booléens dans le tableau (l'arc existe?)

# Programmation avec matrice

Version pour un nombre borné ( $n$ ) de sommets

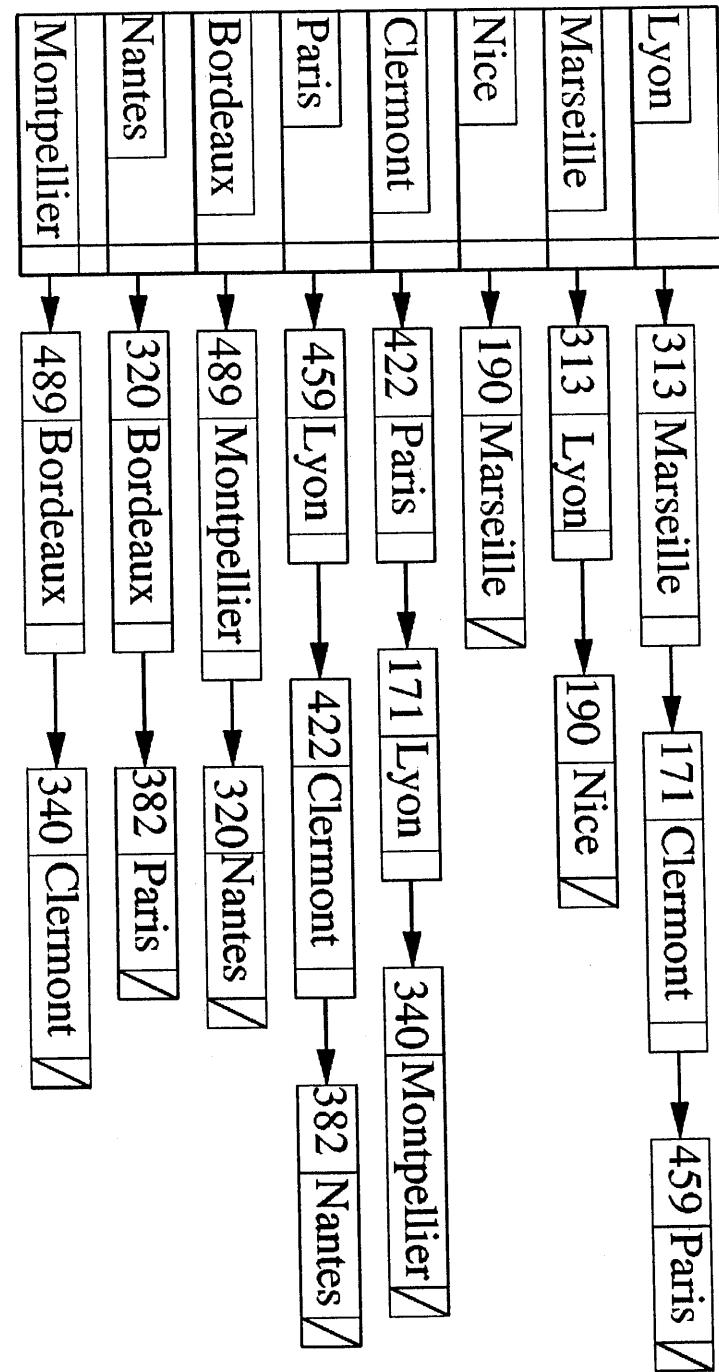
```
class Etiquette { ... };
class Graphe {
    - private int n; //nb sommets
    - private Etiquette matrix[][];
    - public Etiquette arc(int s1, int s2) { ... }
    - public Graphe(int n) { ... }
    - public void ajouteArc(int s1, int s2,
                           Etiquette e);
    - public void supprimeArc(int s1, s2);
    - public int préd(int s, int i); //i ème
        prédecesseur de s
    - public int succ(int s, int i); //i ème
        successeur de s
};
```

## Propriétés du stockage 'matrice'

- Intérêt: très rapide pour
  - accéder à un arc,
  - aux successeurs (ou voisins) d'un noeud
  - aux prédecesseurs d'un noeud
- Inconvénient: Taille ( $n^2$ ), quelque soit le nombre d'arc
  - OK si graphe dense (bcp d'arcs)
  - PB si peu d'arcs

# Stockage en liste d'adjacence

- Liste chaînée de successeurs



## Programmation par liste d'adjacence

Version pour un nombre borné ( $n$ ) de sommets

```
class Etiquette { ... };

class Graphe {
    - private int n; // nb sommets
    - private Vector adjacence[];
    - public Etiquette arc(int s1, int s2) { ... }
    - public Graphe(int n) { ... }
    - public void ajouteArc(int s1, int s2,
        Etiquette e);
    - public void supprimeArc(int s1, s2);
    - public int pred(int s, int i); // ième
        prédecesseur de s
    - public int succ(int s, int i); // ième
        succès de s
};
```

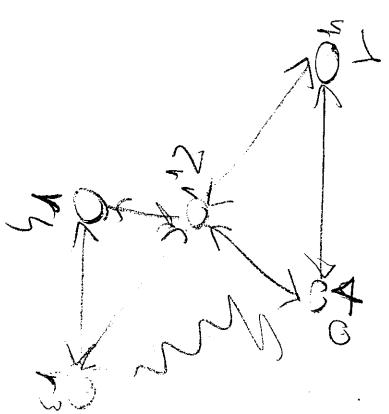
# Propriétés des listes d'adjacence

- Peu coûteux en termes d'espace
  - $(O(m), \text{nb d'arcs})$
- Parcours des successeurs rapide
- Parcours des prédecesseurs coûteux
- Existence d'un arc coûteuse

## Parcours d'un graphe en profondeur

- Le canif suisse des algorithmes de graphe

- int DFS(Noeud u, int k)
  - u.marque=visité
  - Pour tous les successeurs s de u faire
    - si u.marque==non-visité faire
      - k=DFS(s)
      - u.marque=traité
      - u.ordre=k
      - return k+1;



# Parcours DFS (suite)

- Répéter DFS pour les sommets non atteints!

- allDFS(Graphe G)
  - k=0
  - pour tous les noeuds **u** de G faire
    - u.marque=non-visité
  - pour tous les noeuds **u** de G faire
    - si u.marque==non-visité faire
      - k=DFS(u,k)

## DFS & recherche de cycle

- bool verifAcyclique(Graph G)
  - allDFS(G)
  - pour tous les noeuds **u** de G faire
    - Pour tous les successeurs **s** de **u** faire
      - Si u.ordre< s.ordre alors
        - return FALSE
  - return TRUE

# DFS & tri topologique

- Permet de faire un tri topologique (cf. le fameux numéro d'ordre de chaque sommet) si le graphe est acyclique
- Exemple du diagramme de tâches
  - Déetecte les problèmes impossible (cycle)
  - Tri topologique: une solution au pb!





```

es sommets du graphe
/*> Effectuer autant de parcours DFS que nécessaire pour numérotter tous les
    sommets du graphe
public void sLDFS()
{
    for (int i=0; i<nbsommets; i++)
        sommets[i].etat=0; // Marquer le sommet comme non visité
    int K = 0;
    for (int i=0; i<nbsommets; i++)
    {
        if (sommets[i].etat==0)
            K = DFS(sommets[i],K);
    }
}

// Méthode accyclique
graph LR
    public boolean accyclique
    {
        for (int i=0; i<nbsommets; i++)
        {
            if (DFS(i,i))
                return true;
        }
        return false;
    }
}

/* Méthode accyclique
public boolean accyclique()
{
    for (int i=0; i<nbsommets; i++)
    {
        if (DFS(i,i))
            return true;
    }
    return false;
}

// Fonction DFS
private boolean DFS(int s, int p)
{
    sommets[s].etat=1;
    for (int i=0; i<nbsommets; i++)
    {
        if (sommets[i].etateq(s) & i!=p)
        {
            if (sommets[i].etat==0)
                DFS(i,s);
            else if (sommets[i].etat==1)
                return true;
        }
    }
    sommets[s].etat=0;
    return false;
}

```