

## L3/AP2 - Lexique de termes concernant les graphes

- **Accessible (arc , sommet)**  
Un sommet  $y$  est dit accessible à partir d'un sommet  $x$  s'il existe un *chemin* d'origine  $x$  et d'extrémité  $y$ .  
Un arc  $a$  est dit accessible à partir d'un sommet  $x$  si l'*origine* de l'arc  $a$  est accessible à partir de  $x$ .
- **Arborescence**  
Graphe faiblement connexe, sans cycle, tel qu'il existe un sommet (qu'on appelle *racine*) à partir duquel tout sommet est accessible.
- **Arbre**  
Graphe non orienté, connexe, sans circuit.  
Attention : voir la rubrique circuit (cas d'un graphe non orienté).
- **Arc (voir Graphe)**  
Un arc est un couple de *sommets*  $(x, y)$ .  $x$  est appelé *origine* de l'arc, et  $y$  est appelé *extrémité*.
- **Arête**  
Dans un graphe *non orienté*, couple de sommets en relation.  
Une arête correspond à deux arcs,  $(x, y)$  et  $(y, x)$ .
- **Boucle**  
On appelle boucle tout *arc* (ou toute *arête*) dont l'*origine* est identique à l'*extrémité*.  
Attention : ne pas confondre avec *circuit* : une boucle est un cas particulier de circuit, un circuit de longueur 1.
- **Chaîne**  
Une chaîne est une suite de sommets  $(x_0, x_1, \dots, x_k)$ , avec  $k \geq 0$ , telle que pour tout  $i$  ( $0 < i \leq k$ ),  $(x_{i-1}, x_i)$  est un arc du graphe, ou  $(x_i, x_{i-1})$  est un arc du graphe.  
La *longueur* de la chaîne est  $k$ .  
Les sommets  $x_0$  et  $x_k$  sont les *extrémités* de la chaîne.  
Attention : ne pas confondre avec *chemin*.
- **Chemin**  
Un chemin est une suite de sommets  $(x_0, x_1, \dots, x_k)$ , avec  $k \geq 0$ , telle que pour tout  $i$  ( $0 < i \leq k$ ),  $(x_{i-1}, x_i)$  est un arc du graphe.  
La *longueur* du chemin est  $k$ .  
Le sommet  $x_0$  est l'*origine* du chemin, le sommet  $x_k$  est l'*extrémité* du chemin.  
Attention : ne pas confondre avec *chaîne*.
- **Circuit**  
Un circuit est une *chemin de longueur* non nulle dont l'*origine* est identique à l'*extrémité*.  
Étant donné un circuit  $(x_0, x_1, \dots, x_{k-1}, x_0)$ , tout chemin  $(x_i, x_{i+1}, \dots, x_{k-1}, x_0, x_1, \dots, x_i)$  est aussi un circuit. En général, par commodité, on considère que toute cette famille de chemins constitue un seul et même circuit. Ainsi, on pourra parler du circuit  $[a, b, c, a]$  ou  $[c, a, b, c]$ , indifféremment.  
Dans un graphe non orienté, toute arête  $(x,y)$  induit un circuit  $[x,y,x]$ , ou  $[y,x,y]$ . Dans un graphe non orienté, on réserve (sauf mention contraire) le nom de circuit aux circuits de longueur  $k$  supérieure ou égale à 3, tels que pour tout  $i$  ( $0 < i < k-1$ ),  $x_i$  est distinct de  $x_{i+2}$ . C'est en particulier le cas dans la définition d'un *arbre*.  
Attention : ne pas confondre avec *boucle*, ni avec *cycle*.
- **Circuit élémentaire**  
Un circuit élémentaire est un circuit dont aucune sous-séquence n'est un circuit - c'est un circuit qui ne "contient" pas d'autre circuit.
- **Complet (graphe)**  
Un graphe tel que tout couple de *sommets* est relié est appelé graphe complet (la relation  $R$  égale  $X \times X$ ).
- **Connexe (graphe)**
  - Graphe fortement connexe  
Un graphe est fortement connexe si et seulement si, pour tout couple de *sommets*  $x$  et  $y$ , il existe un *chemin d'origine*  $x$  et d'*extrémité*  $y$ .
  - Graphe faiblement connexe  
Un graphe est faiblement connexe si et seulement si, pour tout couple de *sommets*  $x$  et  $y$ , il existe une *chaîne d'origine*  $x$  et d'*extrémité*  $y$ .Dans le cas d'un graphe *non orienté*, les deux propriétés ci-dessus sont équivalentes : on dit alors

simplement que le graphe est connexe.

- **Cycle**  
Un cycle est une *chaîne de longueur* non nulle dont l'*origine* est identique à l'*extrémité*.  
Attention : ne pas confondre avec *boucle*, ni avec *circuit*.
- **Degré d'un sommet**  
Le degré d'un sommet  $x$  est le nombre d'*arcs* (ou d'*arêtes*, dans le cas d'un graphe *non orienté*) dont  $x$  est origine ou extrémité.  
Le demi-degré extérieur est le nombre d' *arcs* dont  $x$  est origine, et le demi-degré intérieur est le nombre d'*arcs* dont  $x$  est extrémité.  
Le degré est la somme des demi-degrés extérieur et intérieur.
- **Degré d'un graphe**  
Le degré d'un graphe est le **maximum** des *degrés* de ses *sommets*.
- **Demi-degré (voir degré d'un sommet)**
- **Étiqueté (graphe)**
  - Graphe aux sommets étiquetés  
Un graphe aux sommets étiquetés est un triplet  $(X, R, f)$  où  $(X, R)$  est un graphe, et  $f$  est une application de l'ensemble des sommets  $X$  dans un ensemble quelconque  $E$ , appelé ensemble des étiquettes.  
Pour tout sommet  $x$ ,  $f(x)$  est appelé étiquette de  $x$ .
  - Graphe aux arcs (ou arêtes) étiquetés  
Un graphe aux arcs étiquetés est un triplet  $(X, R, g)$  où  $(X, R)$  est un graphe, et  $g$  est une application de l'ensemble des arcs  $R$  dans un ensemble quelconque  $F$ , appelé ensemble des étiquettes.  
Pour tout arc  $a$ ,  $g(a)$  est appelé étiquette de  $a$ .La définition d'un graphe aux sommets **et** aux arcs étiquetés se déduit directement des deux définitions ci-dessus.  
REMARQUE : les applications  $f$  et  $g$  ne sont en général ni injectives, ni surjectives.
- **Étiquette (voir graphe étiqueté)**
- **Extrémité**  
S'applique à un *arc*, ou à un *chemin* (voir *ces mots*).
- **Fils** (dans une arborescence) (voir *successeur*)
- **Graphe**  
On appelle graphe un couple  $G = (X, R)$ , où  $X$  est un ensemble quelconque, appelé ensemble des *sommets*, et  $R$  une relation binaire définie sur  $X$  (c'est-à-dire un sous-ensemble du produit cartésien  $X \times X$ ), appelée ensemble des *arcs*. Si  $R$  est une relation symétrique, le graphe est dit *non orienté*.
- **Longueur d'un chemin**  
La longueur d'un *chemin* est le nombre d'*arcs* (ou d'*arêtes*) qui composent ce chemin, c'est-à-dire le nombre de *sommets moins un*.  
Propriété. Pour tout sommet  $x$  du graphe, il existe un chemin de longueur 0, le chemin  $[x]$ .
- **Non orienté (graphe)**  
Un graphe  $G = (X, R)$  est non orienté si la relation  $R$  est symétrique. Dans un graphe non orienté, on n'utilise pas, en général, le terme *arc* : un couple de *sommets* en relation est appelé *arête*, et correspond à **deux arcs**.  
**TRÈS IMPORTANT :**  
Dans un graphe non orienté, les notions de *chaîne* et de *chemin* sont équivalentes, ainsi, par voie de conséquence, que les notions de *cycle* et de *circuit*, et celles de *faiblement connexe* et de *fortement connexe*.
- **Origine**  
S'applique à un *arc*, ou à un *chemin* (voir *ces mots*).
- **Sommet (voir graphe)**
- **Sous-graphe** d'un graphe  $G$ , engendré par un ensemble  $S$  de sommets de  $G$   
L'ensemble de tous les sommets *accessibles* dans  $G$  à partir d'un sommet de  $S$ , et tous les arcs de  $G$  reliant ces sommets, définissent un graphe, appelé sous-graphe engendré par  $S$ .  
Cas particulier : si  $S$  a un seul élément  $x$ , on parle de sous-graphe engendré par  $x$ .
- **Successeur**  
On appelle successeur d'un *sommet*  $x$  tout *sommet*  $y$  tel que  $(x, y)$  est un *arc* du graphe.  
Les successeurs d'un *sommet* dans une arborescence sont souvent appelés *fils*.  
Dans un graphe non orienté, on utilise aussi le mot *voisin*, qui correspond mieux que successeur au cas d'une relation symétrique.
- **Voisin d'un sommet (voir successeur)**