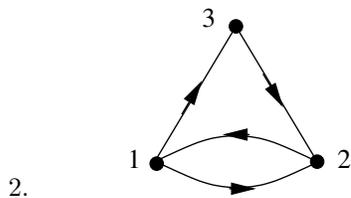
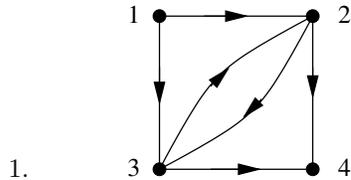


- TD2 : Moteur de recherche HITS -

- HITS -

- Exercice 1 - Vecteurs de hub et authority -

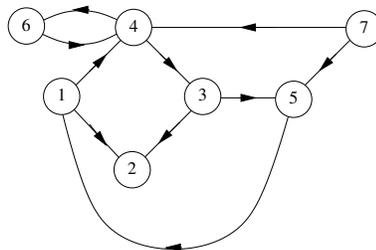
Calculer les vecteurs de hub et d'autorité des graphes suivants :



3. Le graphe biparti complet équilibré orienté d'une partition à l'autre : $V(K_{n,n}) = \{x_1, \dots, x_n, y_1, \dots, y_n\}$ et $A(K_{n,n}) = \{x_i y_j : 1 \leq i, j \leq n\}$.
4. Le circuit dominé par un sommet : $V(C_n^*) = \{x, x_1, \dots, x_n\}$ et $A(C_n^*) = \{x_i x_{i+1} : i = 1, \dots, n-1\} \cup \{x_n x_1\} \cup \{x x_i : i = 1, \dots, n\}$.

- Exercice 2 -

Au cours de cet exercice, on considère la portion suivante du graphe du Web.



Une recherche utilisant l'algorithme de HITS est lancée. Elle concerne des termes contenus dans les pages 1 et 3 seulement.

1. Préciser le graphe utilisé pour la recherche. On note G ce graphe.
2. Il est rappelé que si A désigne la matrice d'adjacence de G , la matrice 'authority' de G est ${}^t A.A$.
Rappeler l'interprétation graphique des coefficients de la matrice 'authority' et calculer cette matrice pour le graphe G .
3. Calculer le score 'authority' pour la requête effectuée. On donnera ce score sous forme d'un vecteur x normalisé pour la norme 1.

4. Prouver que $A.x$ est alors un vecteur de score 'hub' correspond à la requête effectuée.
5. En déduire, en un seul calcul vectoriel, le score 'hub' de la requête sous forme d'un vecteur normalisé pour la norme 1.

- Théorème de Perron-Froebinius -

- Exercice 3 - Primitivité d'un graphe orienté -

Un graphe orienté est dit *primitif* si il existe un entier $d > 1$ tel que chaque cycle orienté de D ait une longueur divisible par d .

1. Quelques rappels d'arithmétique :
 - (a) Rappeler la preuve du lemme de Bezout : $\gcd(a, b) = 1 \iff \exists u, v \in \mathbb{Z} : au + bv = 1$ (utilisez une récurrence et la division euclidienne).
 - (b) En déduire l'équivalence : $\gcd(a, b) = 1 \iff \exists n_0 \forall n \geq n_0 \exists u', v' \in \mathbb{N} : au' + bv' = n$ (on pourra choisir $n_0 = -b^2v$ où v est donné par le lemme de Bezout et supposé négatif).
2. En admettant la généralisation du résultat précédent à plusieurs entiers (pour a_1, \dots, a_k , $\gcd(a_i) = 1 \iff \exists n_0 \forall n \geq n_0 \exists u_1, \dots, u_k \in \mathbb{N} : a_1u_1 + \dots + a_ku_k = n$), montrer qu'un digraphe D f.c. est imprimitif si, et seulement si, pour tout couple de sommets (x, y) , il existe un entier l_0 tel que pour tout entier $l \geq l_0$ il existe une marche de x à y de longueur l .
3. Une *k-coloration cyclique* d'un graphe orienté f.c. est une coloration $c : V(D) \rightarrow \{1, \dots, k\}$ telle que pour tout arc xy de D , $c(y) - c(x) = 1$ ou $c(x) = k$ et $c(y) = 1$.
 - (a) Comment s'organisent les classes de couleurs d'une coloration cyclique.
 - (b) Montrer que D , f.c. est primitif si, et seulement si, D admet une k -coloration cyclique pour un entier $k \geq 2$.
 - (c) Proposer un algorithme linéaire pour tester si un graphe orienté f.c. admet une k -coloration cyclique pour un entier $k \geq 2$ fixé.
 - (d) En déduire un algorithme quadratique pour tester la primitivité d'un graphe orienté. Proposez en un linéaire.
4. Le *produit catégorique* de deux digraphes H et G est le graphe $H \times G$ de sommets $V(H) \times V(G)$ et d'arcs $\{(x_H, x_G)(y_H, y_G) : x_Hy_H \in E(H) \ x_Gy_G \in E(G)\}$.
 - (a) Représenter $C_2 \times C_3$ et $C_3 \times C_3$.
 - (b) Prouver que G est imprimitif si, et seulement si, $G \times G$ est fortement connexe.