

Mesurer la similarité de graphes étiquetés

Sébastien SORLIN, Pierre-Antoine CHAMPIN, Christine SOLNON



Motivations

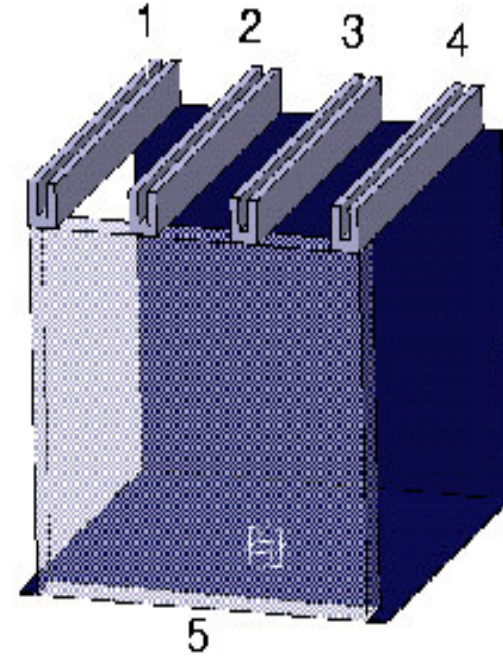
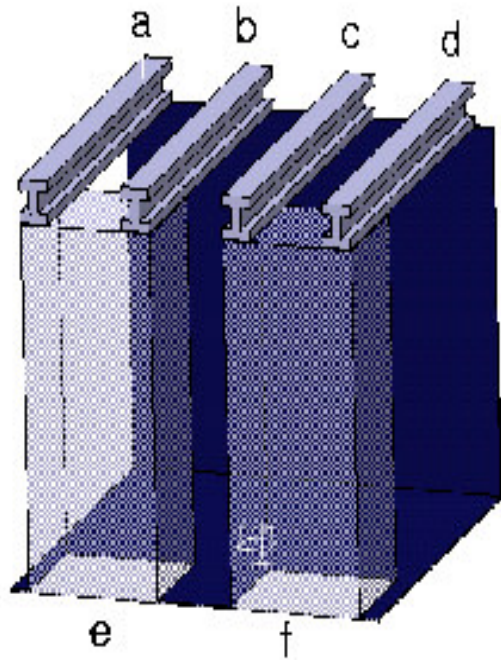
- ▶ Besoin de mesurer la similarité d'objets pour :
 - ▶ Le raisonnement à partir de cas
 - ▶ La recherche d'informations sur le Web ou dans des BD semi-structurées
 - ▶ L'extraction d'images
 - ▶ L'identification de *patrons de conception* dans du code
 - ▶ ...
- ▶ Utilisation de graphes pour représenter ces objets



Travaux existants

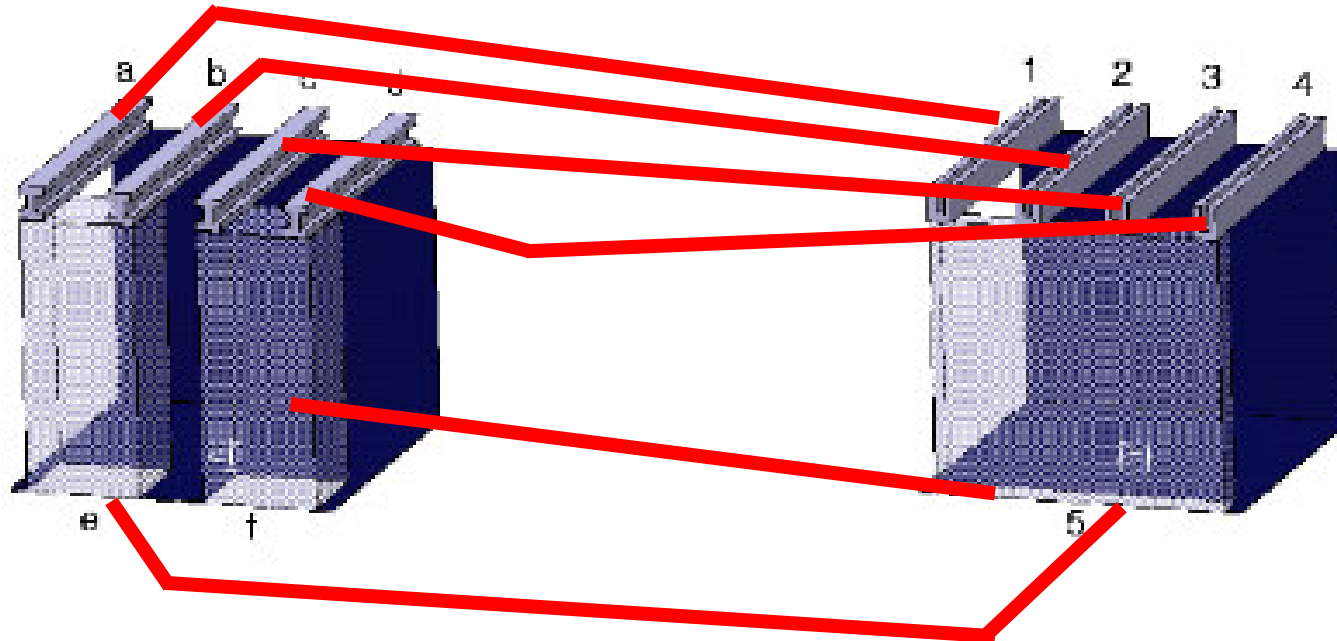
- ▶ Isomorphisme de graphe \Rightarrow égalité
- ▶ Isomorphisme de sous-graphe \Rightarrow inclusion
 - ▶ \rightarrow Formulation CSP [Régis 95]
 - ▶ \rightarrow Restriction à des arbres [Ricci, Senter 98]
- ▶ Plus grand sous-graphe commun \Rightarrow intersection
Plus petit nombre d'opérations pour rendre les graphes isomorphes
 - ▶ \rightarrow Approche type A^* [Nilsson 80]
 - ▶ \rightarrow PPC avec explications [Guéhéneuc, Jussien 01]
 - ▶ \rightarrow Recherche Taboue [Petrovic, Kendall, Yang 02]

Exemple introductif (1/2)



- ▶ Evaluer la similarité (ou trouver les différences !)
 - ▶ La forme des poutres
 - ▶ Le nombre de murs

Exemple introductif (2/2)



- ▶ Trouver les différences
 - ▶ ⇒ mettre en correspondance les composants
 - ▶ $a/1, b/2, c/3, d/4$
 - ▶ e et $f/5$



Discussion

- ▶ Deux composants différents peuvent partager des caractéristiques communes
 - ⇒ Multi-étiquetage des composants
- ▶ Toutes les caractéristiques ne sont pas forcément équivalentes
 - ⇒ Introduction de connaissances dans la mesure de similarité
- ▶ Une mise en correspondance 1 à 1 des composants ne suffit pas
 - ⇒ Pouvoir apparier un composant à plusieurs autres



Contribution, Plan

- ▶ Un modèle de représentation des objets structurés
 - ▶ Les graphes orientés multi-étiquetés
- ▶ Une mesure de similarité adaptée à ces graphes
 - ▶ Paramétrable en fonction de l'application
 - ▶ Autorisant l'appariement d'un sommet à plusieurs autres
- ▶ Des algorithmes de recherche de similarité



Graphes multi-étiquetés

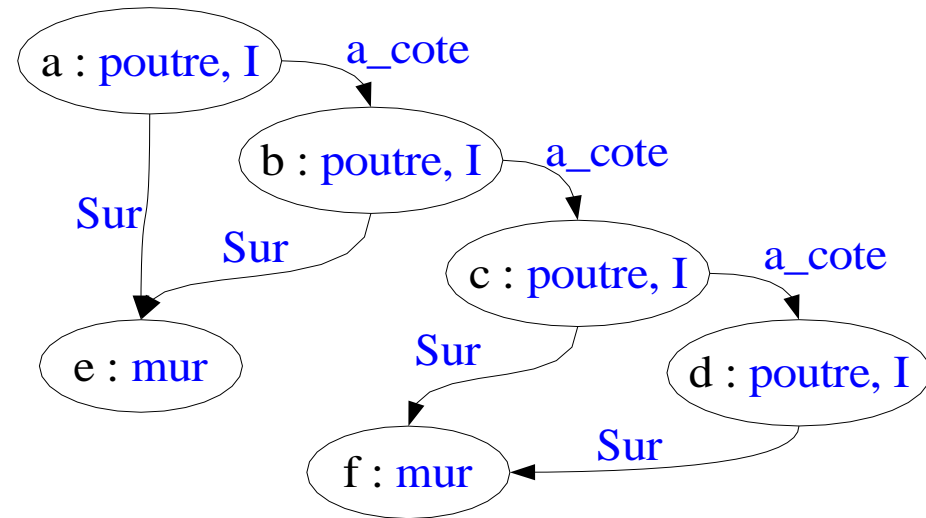
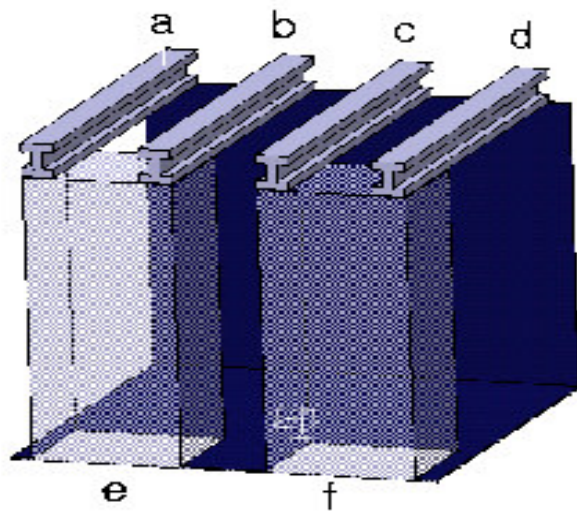
- ▶ L_V = ens. d'étiquettes de sommets
- ▶ L_E = ens. d'étiquettes d'arcs
- ▶ Un graphe étiqueté $G = \langle V, r_V, r_E \rangle$ est défini par
 - ▶ V = ens. de sommets
 - ▶ $r_V \subseteq V \times L_V$ associe 1 ou plusieurs étiquettes à chaque sommet
 - ▶ $r_E \subseteq V \times V \times L_E$ associe 1 ou plusieurs étiquettes à chaque arc

$$\rightsquigarrow \text{Arcs } E = \{(u, v) / \exists (u, v, l) \in r_E\}$$

- ▶ Rm : G est "décrit" par ses relations r_V et r_E :

$$\text{descr}(G) = r_V \cup r_E$$

Graphes multi-étiquetés : Exemple



$$G_1 = \langle V_1 = \{ a, b, c, d, e, f \}$$

$$r_{V_1} = \{ (a, \text{poutre}), (b, \text{poutre}), (c, \text{poutre}), (d, \text{poutre}), \\ (a, I), (b, I), (c, I), (d, I), \\ (e, \text{mur}), (f, \text{mur}) \}$$

$$r_{E_1} = \{ (a, b, a_cote), (b, c, a_cote), (c, d, a_cote), \\ (a, e, \text{sur}), (b, e, \text{sur}), (c, f, \text{sur}), (d, f, \text{sur}) \}$$

$$\text{descr}(G_1) = r_{V_1} \cup r_{E_1}$$



Similarité

- ▶ [Tversky,77] : La similarité de 2 objets a et b est fonction de leurs caractéristiques communes par rapport à l'ensemble de leurs caractéristiques

- ▶ Si a est décrit par A et b par B

$$sim_{Tversky}(a, b) = \frac{f(A \cap B)}{f(A \cup B)}$$

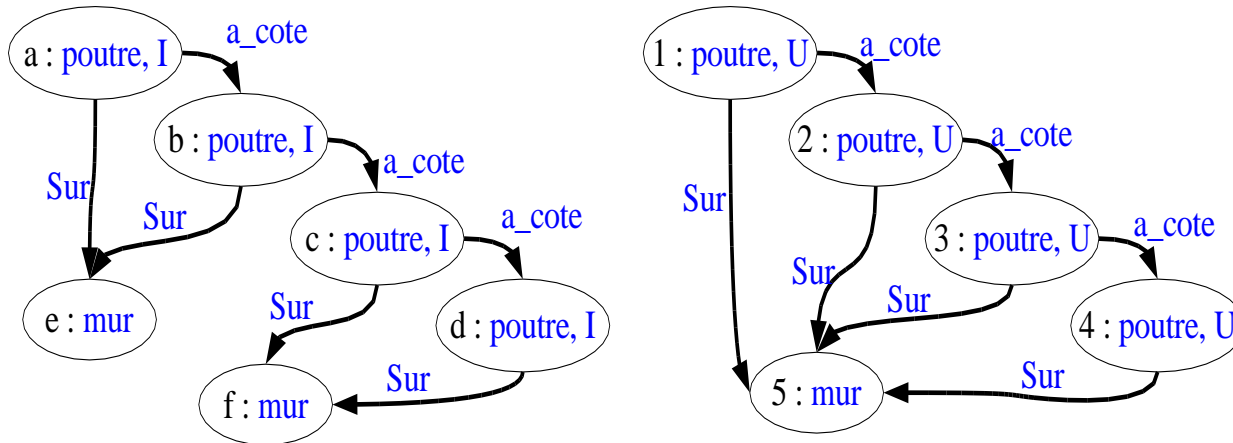
- ▶ Similarité de 2 graphes G_1 et G_2 fonction des caractéristiques communes à $descr(G_1)$ et $descr(G_2)$

- ▶ Problème :

$$V_1 \cap V_2 = \emptyset \Rightarrow descr(G_1) \cap descr(G_2) = \emptyset$$

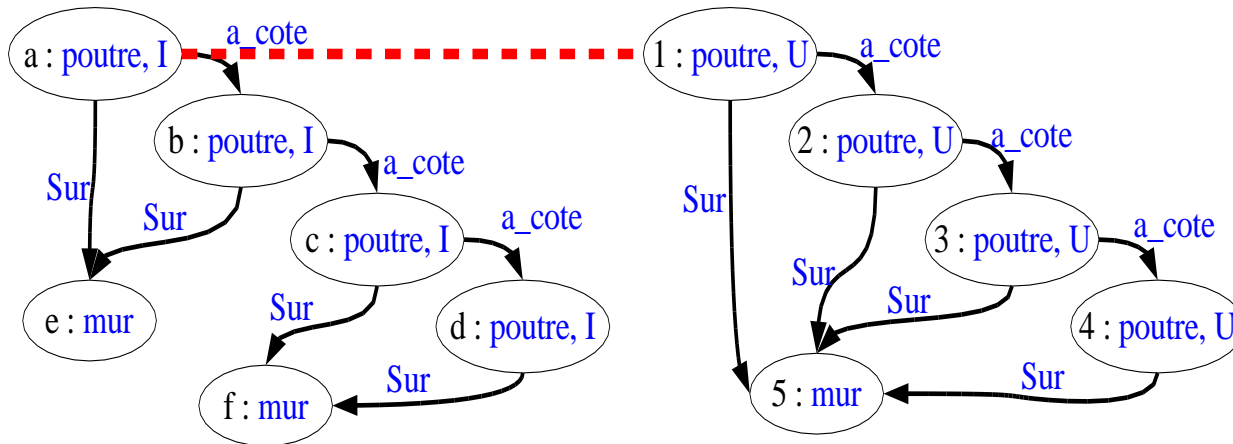
Appariement (1/2)

- ▶ Besoin de mettre les éléments en correspondance pour comparer les graphes :



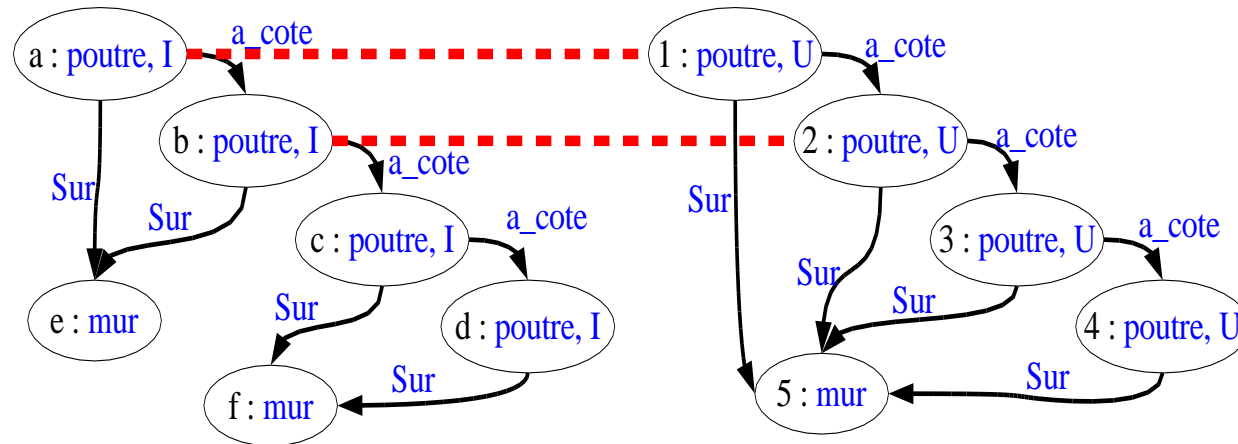
Appariement (1/2)

- ▶ Besoin de mettre les éléments en correspondance pour comparer les graphes :



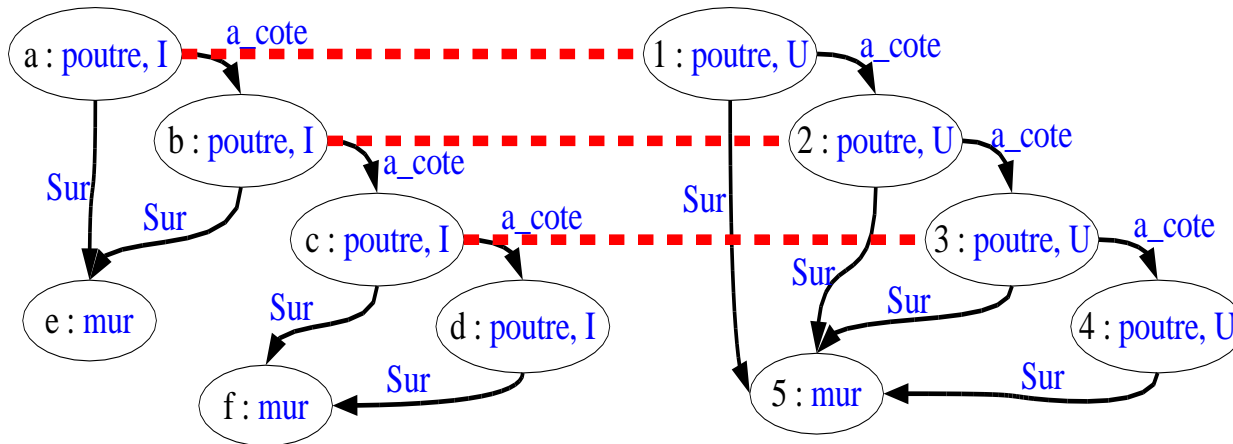
Appariement (1/2)

- ▶ Besoin de mettre les éléments en correspondance pour comparer les graphes :



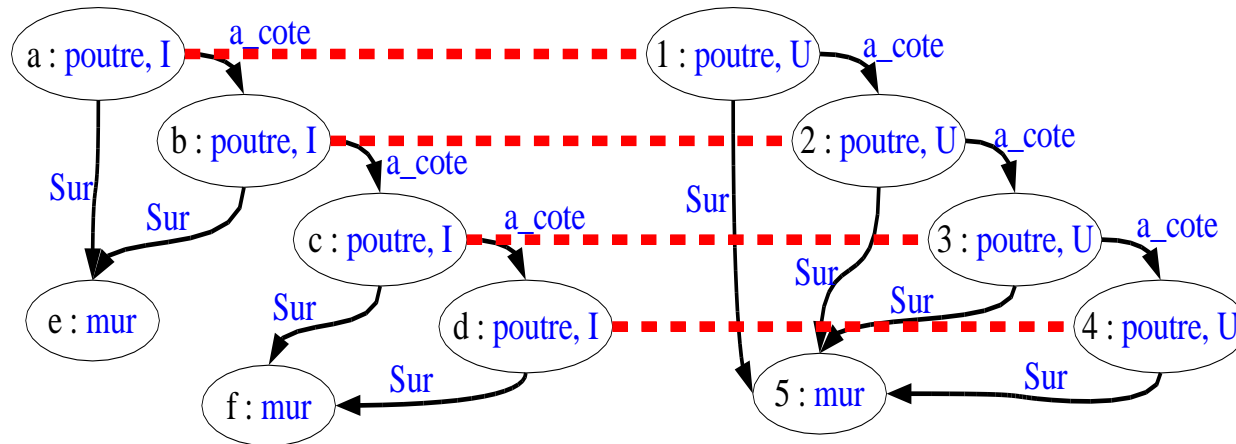
Appariement (1/2)

- ▶ Besoin de mettre les éléments en correspondance pour comparer les graphes :



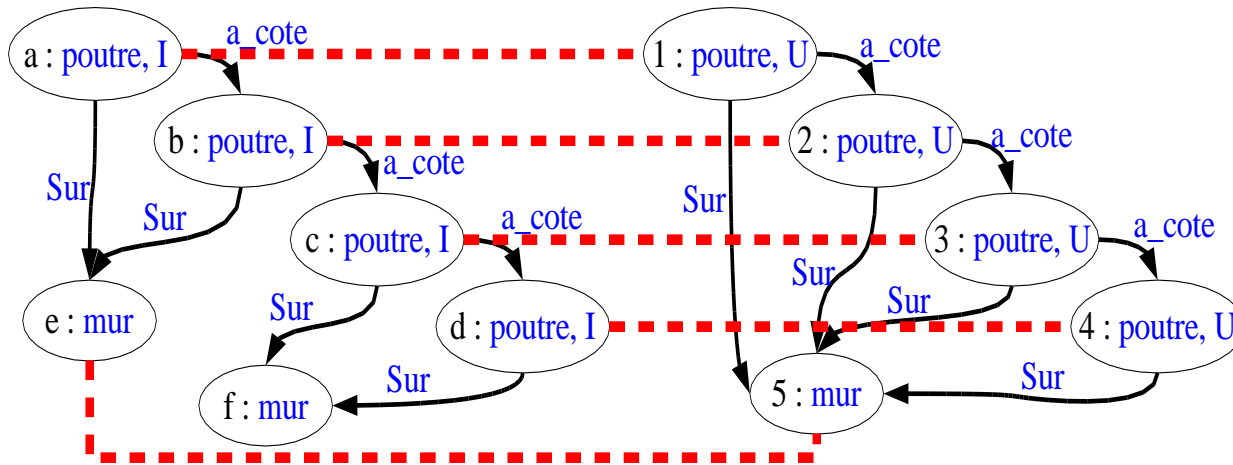
Appariement (1/2)

- Besoin de mettre les éléments en correspondance pour comparer les graphes :



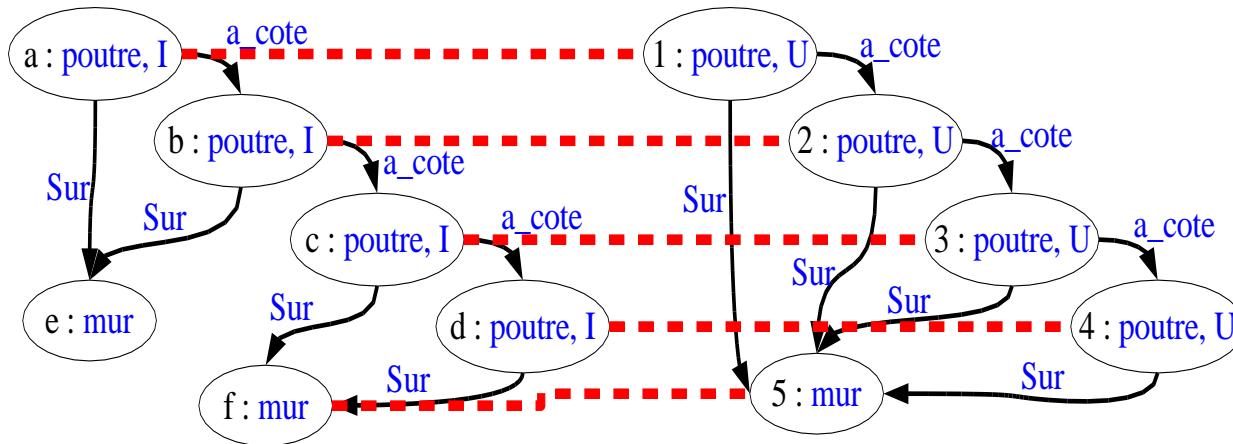
Appariement (1/2)

- ▶ Besoin de mettre les éléments en correspondance pour comparer les graphes :



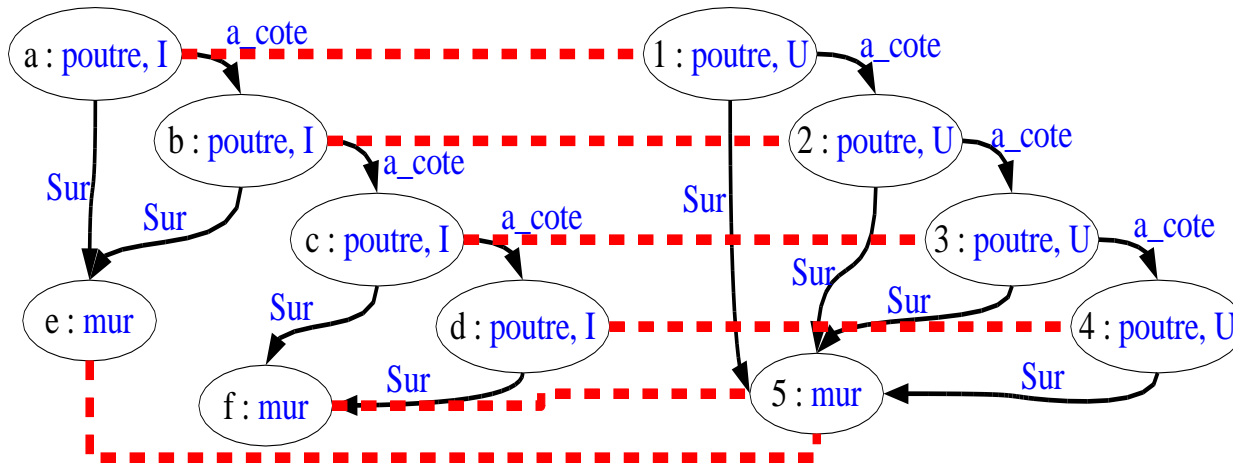
Appariement (1/2)

- ▶ Besoin de mettre les éléments en correspondance pour comparer les graphes :



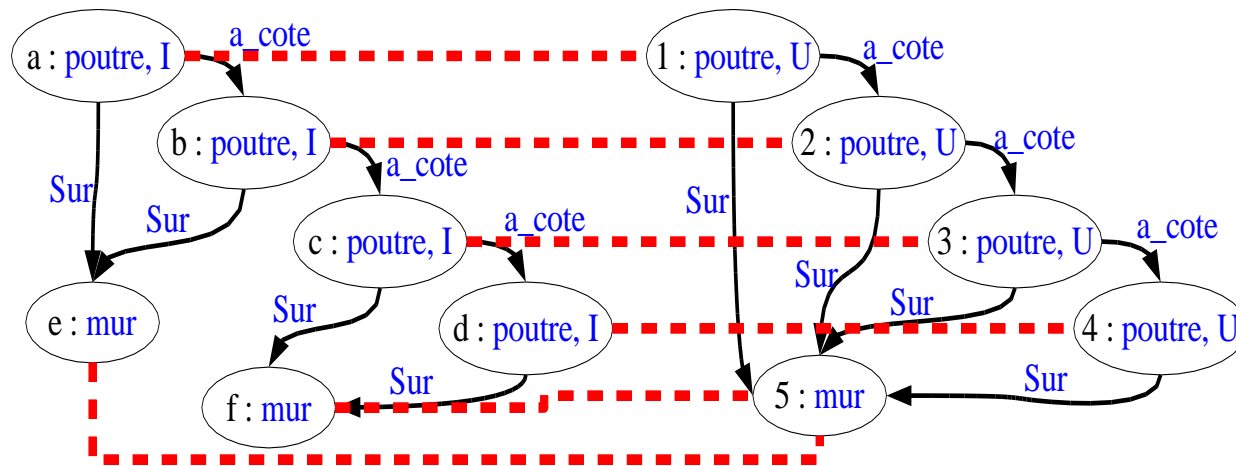
Appariement (1/2)

- ▶ Besoin de mettre les éléments en correspondance pour comparer les graphes :



Appariement (2/2)

- ▶ A chaque sommet d'un graphe sont associés 0, 1 ou plusieurs sommets
- ▶ Un appariement est une relation $m \subseteq V_1 \times V_2$
- ▶ Exemple :

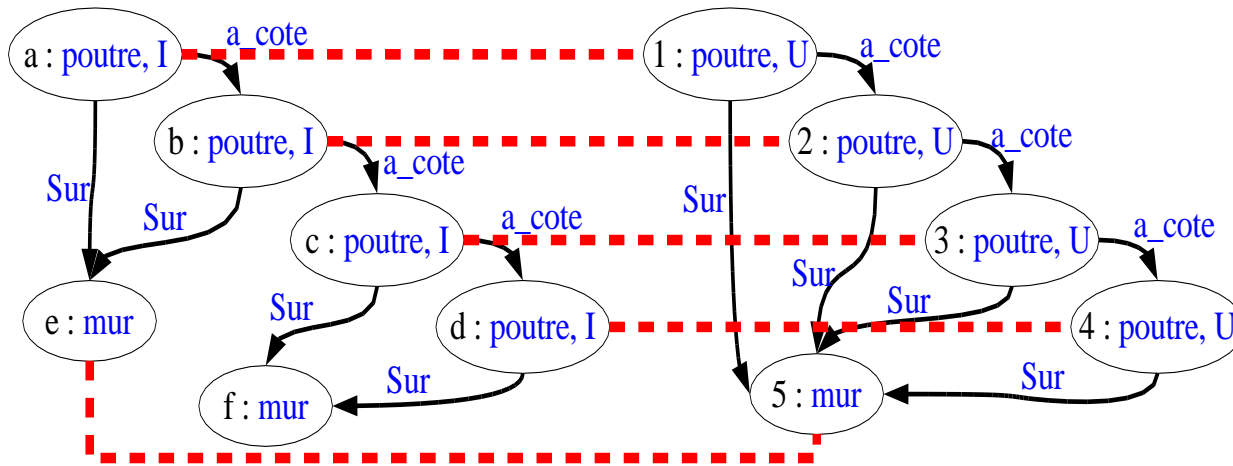


$$m_A = \{(a, 1), (b, 2), (c, 3), (d, 4), (e, 5), (f, 5)\}$$

⇒ Eclatement (*split*) du sommet 5 vers les sommets e et f

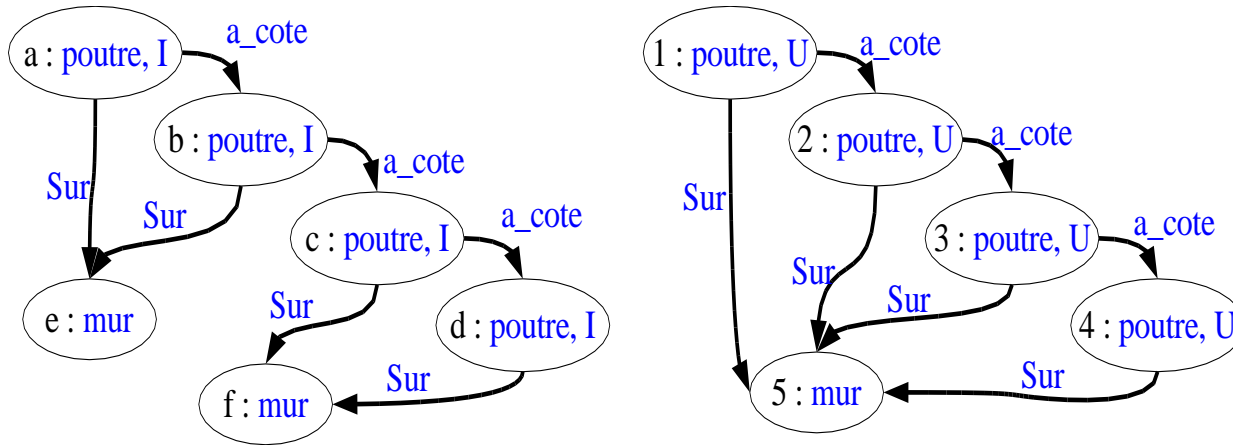
Caractéristiques communes

- ▶ Caractéristiques communes à G_1 et G_2 par rapport à un appariement m :



$$\begin{aligned}
 descr(G_1) \sqcap_m descr(G_2) &\doteq \{(v, l) \in r_{V_1} \mid \exists v' \in m(v), (v', l) \in r_{V_2}\} \\
 &\cup \{(v, l) \in r_{V_2} \mid \exists v' \in m(v), (v', l) \in r_{V_1}\} \\
 &\cup \{(v_i, v_j, l) \in r_{E_1} \mid \exists v'_i \in m(v_i), \exists v'_j \in m(v_j) (v'_i, v'_j, l) \in r_{E_2}\} \\
 &\cup \{(v_i, v_j, l) \in r_{E_2} \mid \exists v'_i \in m(v_i), \exists v'_j \in m(v_j) (v'_i, v'_j, l) \in r_{E_1}\}
 \end{aligned}$$

Caractéristiques communes : exemple

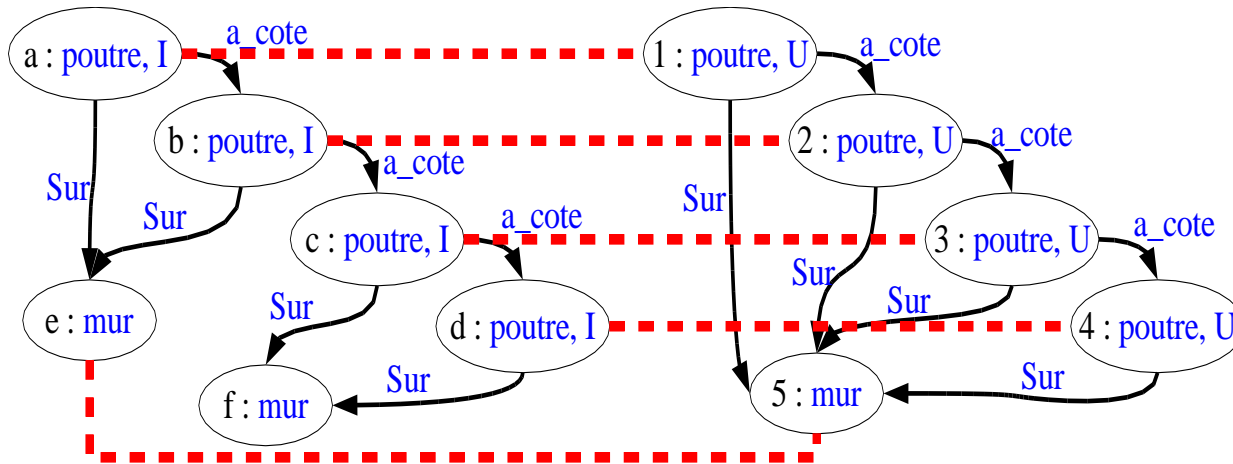


$$m_A = \emptyset$$

$\{(a, poutre), (a, I), (b, poutre), (b, I),$
 $(c, poutre), (c, I), (d, poutre), (d, I),$
 $(e, mur), (f, mur), (a, b, a_cote),$
 $(b, c, a_cote), (c, d, a_cote),$
 $(a, e, Sur), (b, e, Sur),$
 $(c, f, Sur), (d, f, Sur)\}$

$\{(1, poutre), (1, I), (2, poutre), (2, I),$
 $(3, poutre), (3, I), (4, poutre), (4, I)$
 $(5, mur), (1, 2, a_cote),$
 $(2, 3, a_cote), (3, 4, a_cote),$
 $(1, 5, Sur), (2, 5, Sur),$
 $(3, 5, Sur), (4, 5, Sur)\}$

Caractéristiques communes : exemple

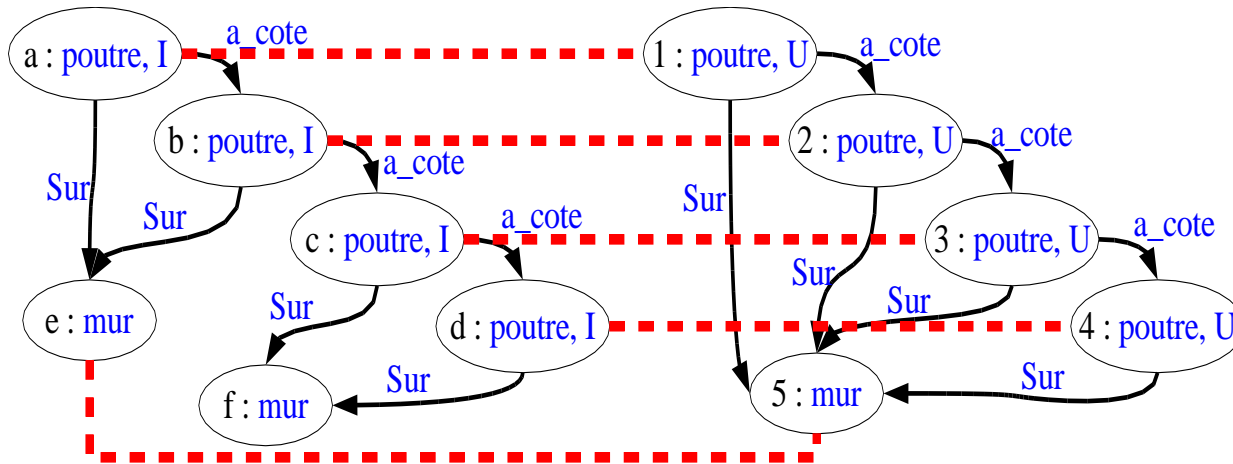


$$m_A = \{(a, 1), (b, 2), (c, 3), (d, 4), (e, 5)\}$$

$\{(a, poutre), (a, I), (b, poutre), (b, I),$
 $(c, poutre), (c, I), (d, poutre), (d, I),$
 $(e, mur), (f, mur), (a, b, a_cote),$
 $(b, c, a_cote), (c, d, a_cote),$
 $(a, e, Sur), (b, e, Sur),$
 $(c, f, Sur), (d, f, Sur)\}$

$\{(1, poutre), (1, I), (2, poutre), (2, I),$
 $(3, poutre), (3, I), (4, poutre), (4, I)$
 $(5, mur), (1, 2, a_cote),$
 $(2, 3, a_cote), (3, 4, a_cote),$
 $(1, 5, Sur), (2, 5, Sur),$
 $(3, 5, Sur), (4, 5, Sur)\}$

Caractéristiques communes : exemple

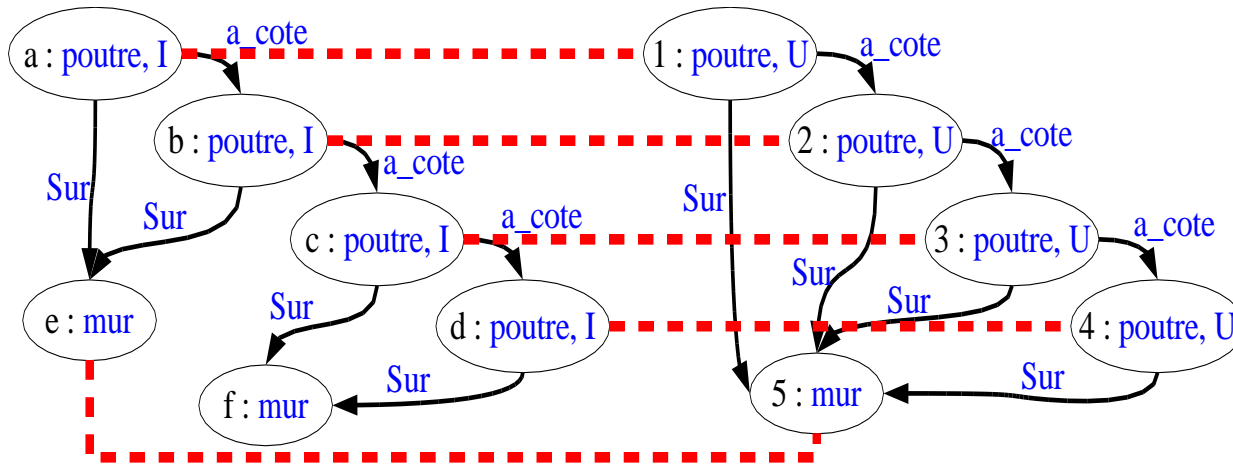


$$m_A = \{(a, 1), (b, 2), (c, 3), (d, 4), (e, 5)\}$$

$\{(a, poutre), (a, I), (b, poutre), (b, I),$
 $(c, poutre), (c, I), (d, poutre), (d, I),$
 $(e, mur), (f, mur), (a, b, a_cote),$
 $(b, c, a_cote), (c, d, a_cote),$
 $(a, e, Sur), (b, e, Sur),$
 $(c, f, Sur), (d, f, Sur)\}$

$\{(1, poutre), (1, I), (2, poutre), (2, I),$
 $(3, poutre), (3, I), (4, poutre), (4, I)$
 $(5, mur), (1, 2, a_cote),$
 $(2, 3, a_cote), (3, 4, a_cote),$
 $(1, 5, Sur), (2, 5, Sur),$
 $(3, 5, Sur), (4, 5, Sur)\}$

Caractéristiques communes : exemple

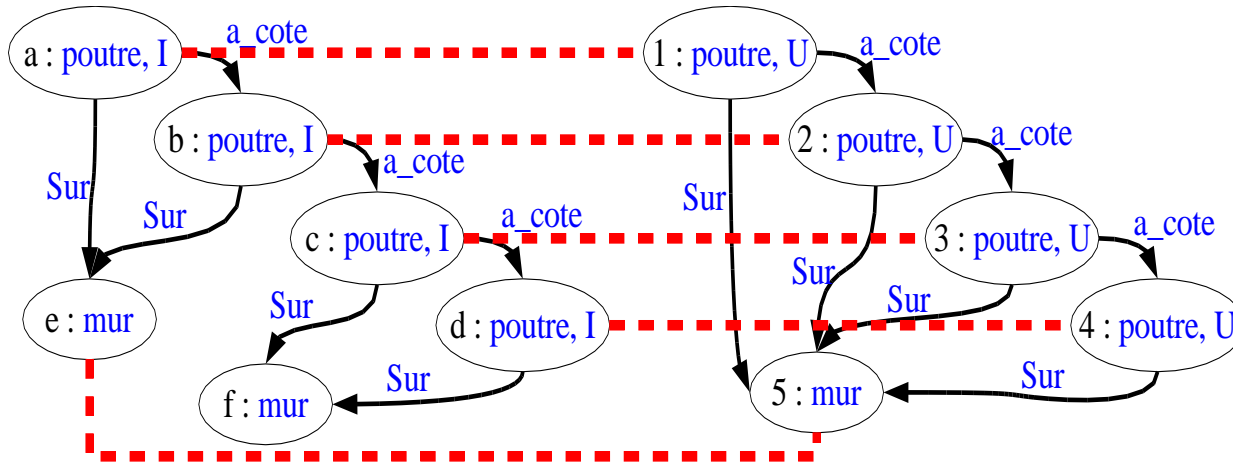


$$m_A = \{(a, 1), (b, 2), (c, 3), (d, 4), (e, 5)\}$$

$\{(a, \text{poutre}), (a, I), (b, \text{poutre}), (b, I),$
 $(c, \text{poutre}), (c, I), (d, \text{poutre}), (d, I),$
 $(e, \text{mur}), (f, \text{mur}), (a, b, a_cote),$
 $(b, c, a_cote), (c, d, a_cote),$
 $(a, e, \text{Sur}), (b, e, \text{Sur}),$
 $(c, f, \text{Sur}), (d, f, \text{Sur})\}$

$\{(1, \text{poutre}), (1, I), (2, \text{poutre}), (2, I),$
 $(3, \text{poutre}), (3, I), (4, \text{poutre}), (4, I)$
 $(5, \text{mur}), (1, 2, a_cote),$
 $(2, 3, a_cote), (3, 4, a_cote),$
 $(1, 5, \text{Sur}), (2, 5, \text{Sur}),$
 $(3, 5, \text{Sur}), (4, 5, \text{Sur})\}$

Caractéristiques communes : exemple



$$m_A = \{(a, 1), (b, 2), (c, 3), (d, 4), (e, 5)\}$$

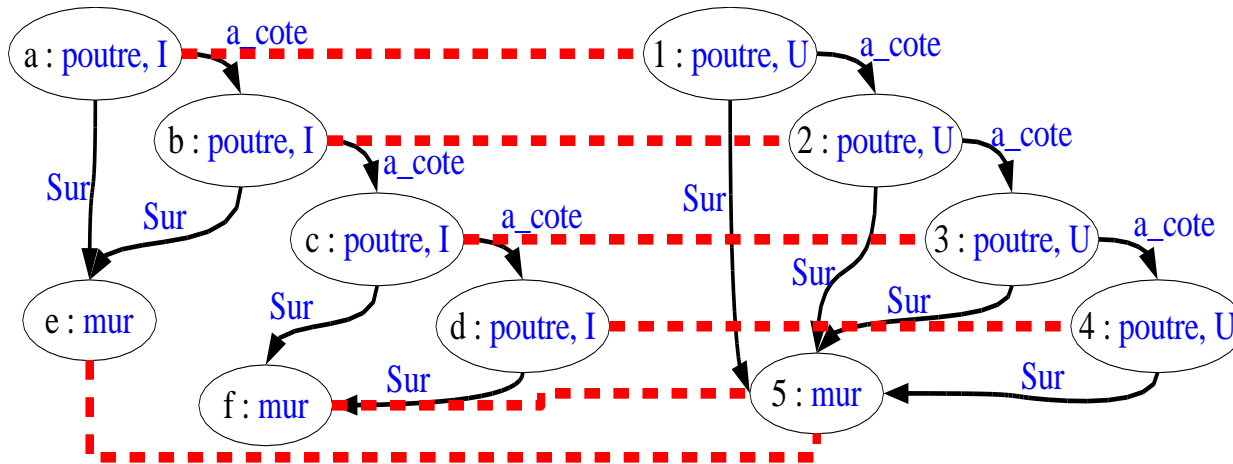
$$\text{descr}(G_1) \sqcap_{m_A} \text{descr}(G_2) =$$

$\{(a, \text{poutre}), (b, \text{poutre}),$
 $(c, \text{poutre}), (d, \text{poutre}),$
 $(e, \text{mur}), (a, b, a_cote),$
 $(b, c, a_cote), (c, d, a_cote),$
 $(a, e, \text{Sur}), (b, e, \text{Sur})\}$

U

$\{(1, \text{poutre}), (2, \text{poutre}),$
 $(3, \text{poutre}), (4, \text{poutre}),$
 $(5, \text{mur}), (1, 2, a_cote),$
 $(2, 3, a_cote), (3, 4, a_cote),$
 $(1, 5, \text{Sur}), (2, 5, \text{Sur})\}$

Caractéristiques communes : exemple



$$m_{A'} = \{(a, 1), (b, 2), (c, 3), (d, 4), (e, 5), (f, 5)\}$$

$$\text{descr}(G_1) \sqcap_{m_{A'}} \text{descr}(G_2) =$$

$\{(a, \text{poutre}), (b, \text{poutre}),$
 $(c, \text{poutre}), (d, \text{poutre}),$
 $(e, \text{mur}), (a, b, a_cote),$
 $(b, c, a_cote), (c, d, a_cote),$
 $(a, e, \text{Sur}), (b, e, \text{Sur}),$
 $(f, \text{mur}), (c, f, \text{Sur})$
 $(d, f, \text{Sur})\}$

U

$\{(1, \text{poutre}), (2, \text{poutre}),$
 $(3, \text{poutre}), (4, \text{poutre}),$
 $(5, \text{mur}), (1, 2, a_cote),$
 $(2, 3, a_cote), (3, 4, a_cote),$
 $(1, 5, \text{Sur}), (2, 5, \text{Sur}),$
 $(3, 5, \text{Sur}), (4, 5, \text{Sur})\}$



Similarité (2)

- ▶ Similarité de deux graphes

$$sim_1(G_1, G_2) = \frac{f(descr(G_1) \sqcap_m descr(G_2))}{f(descr(G_1) \cup descr(G_2))}$$

- ▶ Problème

- ▶ Ne prends pas en compte les éclatements

$$splits(m) \doteq \{(v, s_v) \mid v \in V_1 \cup V_2, s_v = m(v), |m(v)| \geq 2\}$$

- ▶ Similarité de deux graphes G_1 et G_2 :

$$sim_m(G_1, G_2) = \frac{f(descr(G_1) \sqcap_m descr(G_2)) - g(splits(m))}{f(descr(G_1) \cup descr(G_2))}$$



Connaissances de similarité

- ▶ f et g permettent d'introduire des connaissances de similarité propres au domaine considéré
- ▶ Exemples :
 - ▶ Rendre le concept "être une poutre" plus important que celui d' "avoir une forme en U"
 - ▶ Eclater le sommet 1 est plus gênant qu'éclater le sommet 5
- ▶ On suppose dans la suite

$$f(E) = \sum_{e \in E} \text{poids}(e)$$

$$g(E) = \sum_{(s, E_s) \in E} (|E_s| - 1)$$



Similarité maximum

- ▶ $sim_m(G_1, G_2)$ est définie par rapport à un appariement
- ▶ La similarité maximum entre deux graphes sera la similarité générée par le meilleur appariement :

$$sim(G_1, G_2) = \max_{m \subseteq V_1 \times V_2} \frac{f(descr(G_1) \sqcap_m descr(G_2)) - g(splits(m))}{f(descr(G_1) \cup descr(G_2))}$$

- ▶ On cherche l'appariement qui maximise *score*

$$score(m) = f(descr(G_1) \sqcap_m descr(G_2)) - g(splits(m))$$



Calcul de la similarité

- ▶ Complexité du problème
 - ▶ Plus général que l'isomorphisme de graphe, de sous-graphe, que le k -partitionnement, que max-clique...

⇒ NP-Complet

- ▶ $2^{|V_1 \times V_2|}$ appariements possibles



Approches envisagées

- ▶ CSP valué
 - ▶ Variables : V_1
 - ▶ Domaine des variables : $\wp(V_2)$
 - ▶ Contraintes :
 - ▶ Retrouver chaque caractéristiques de $descr(G_1) \cup descr(G_2)$
 - ▶ Les sommets ne doivent pas être éclatés
 - ▶ Poids définis par f et g

Domaine des variables : $2^{|V_2|}$ éléments !

- ▶ Approche complète “séparation et évaluation”
- ▶ Glouton
- ▶ Recherche taboue réactive



Recherche “séparation et évaluation”

- ▶ Structuration de l'espace de recherche en treillis
- ▶ Fonction d'évaluation f_{max} :
 - ▶ Évalue la borne maximale du *score* d'un ens. d'appariement incluant m

$$\forall m' \supseteq m, f_{max} \geq score(m')$$

- ▶ Problème
 - ▶ La fonction *score* n'est pas monotone
 - ▶ Cette approche ne permet l'appariement de graphes de seulement quelques sommets



Algorithme glouton (1/2)

- ▶ Construire rapidement un appariement m de *bonne* qualité
 - ▶ Pas de garantie d'optimalité
 - ▶ Complexité en $\mathcal{O}((|V_1| \times |V_2|)^2)$
 - ▶ Non déterministe \Rightarrow peut être exécuté plusieurs fois
 - ▶ Conserver le meilleur appariement trouvé
 - ▶ Proposer à l'utilisateur un ensemble d'appariements de *bonne* qualité

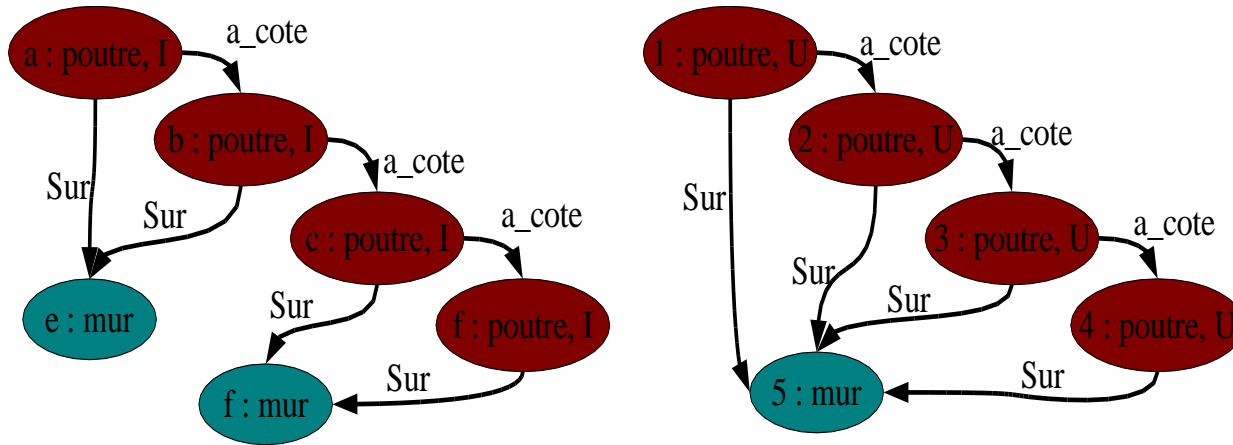


Algorithme glouton (2/2)

▶ Déroulement de l'algorithme

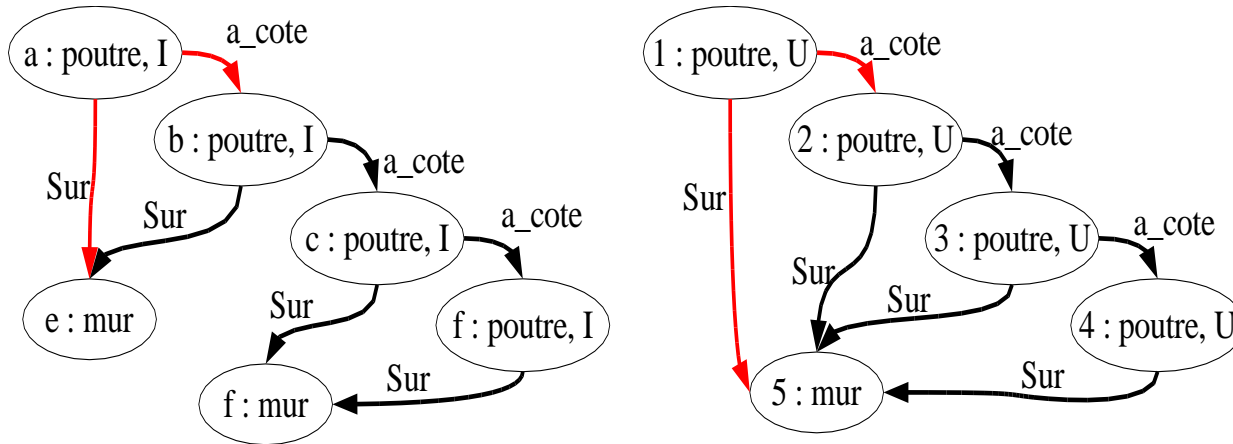
1. Démarrer avec un appariement vide $m = \emptyset$
2. Construire l'ens. *cand* des couples (u, v) qui maximisent $score(m \cup \{(u, v)\})$
3. Construire l'ens. $cand' \subseteq cand$ en départageant les ex-aequo par anticipation
 - ▶ Caractéristiques d'arcs pouvant par la suite être retrouvées
4. Choisir aléatoirement $c \in cand'$ et l'ajouter à m
5. Continuer en (2) tant que l'appariement est amélioré

Algorithme glouton : exemple



1. $cand = \{a, b, c, d\} \times \{1, 2, 3, 4\} \cup \{e, f\} \times \{5\}$

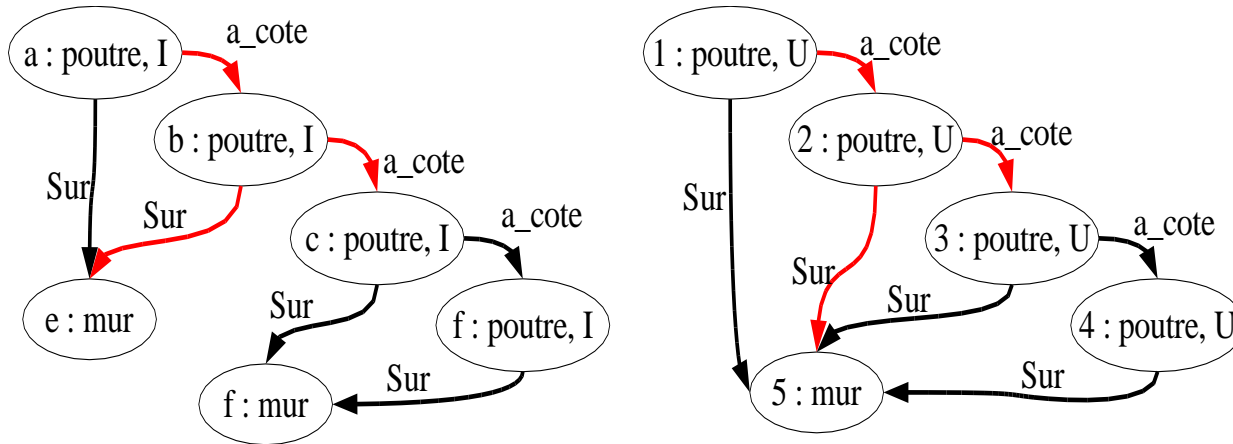
Algorithme glouton : exemple



1. $cand = \{a, b, c, d\} \times \{1, 2, 3, 4\} \cup \{e, f\} \times \{5\}$

- ▶ Anticipation $(a, 1), (d, 4) = 2 + 2$ caractéristiques d'arcs

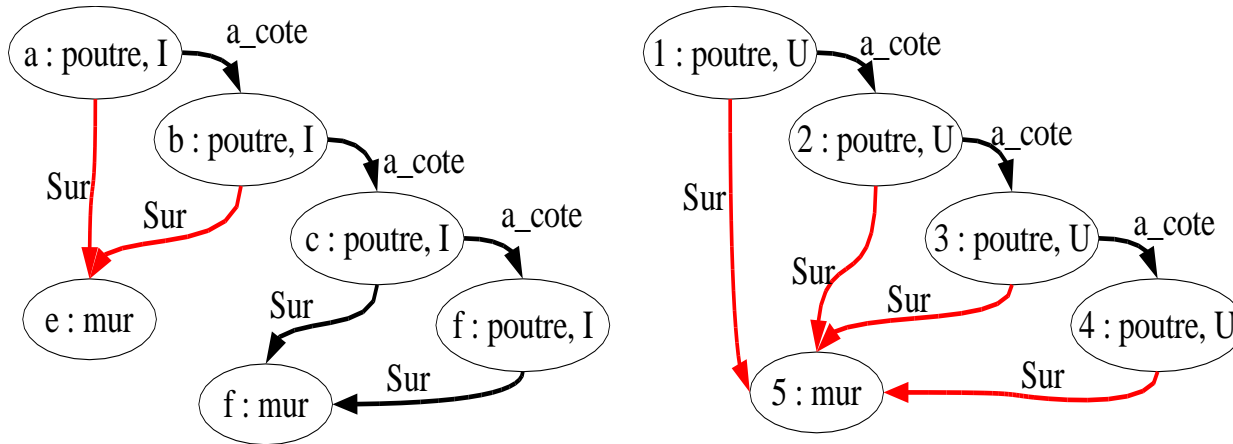
Algorithme glouton : exemple



$$1. \text{ cand} = \{a, b, c, d\} \times \{1, 2, 3, 4\} \cup \{e, f\} \times \{5\}$$

- ▶ Anticipation $(a, 1), (d, 4) = 2 + 2$ caractéristiques d'arcs
- ▶ Anticipation $(b, 2), (b, 3), (c, 2), (c, 3) = 3 + 3$ caractéristiques d'arcs

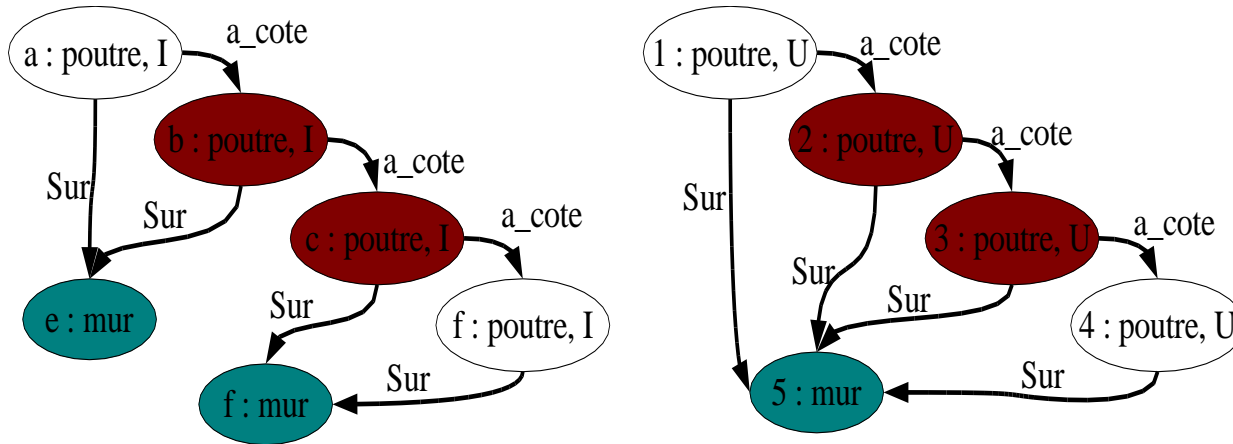
Algorithme glouton : exemple



$$1. \text{ cand} = \{a, b, c, d\} \times \{1, 2, 3, 4\} \cup \{e, f\} \times \{5\}$$

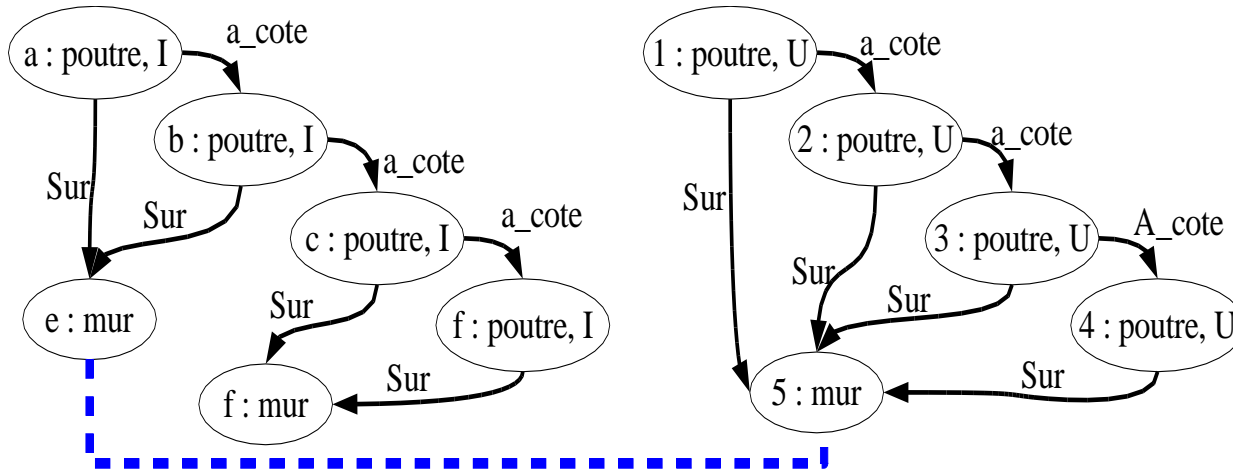
- ▶ Anticipation $(a, 1), (d, 4) = 2 + 2$ caractéristiques d'arcs
- ▶ Anticipation $(b, 2), (b, 3), (c, 2), (c, 3) = 3 + 3$ caractéristiques d'arcs
- ▶ Anticipation $(e, 5), (f, 5) = 2 + 4$ caractéristiques d'arcs

Algorithme glouton : exemple



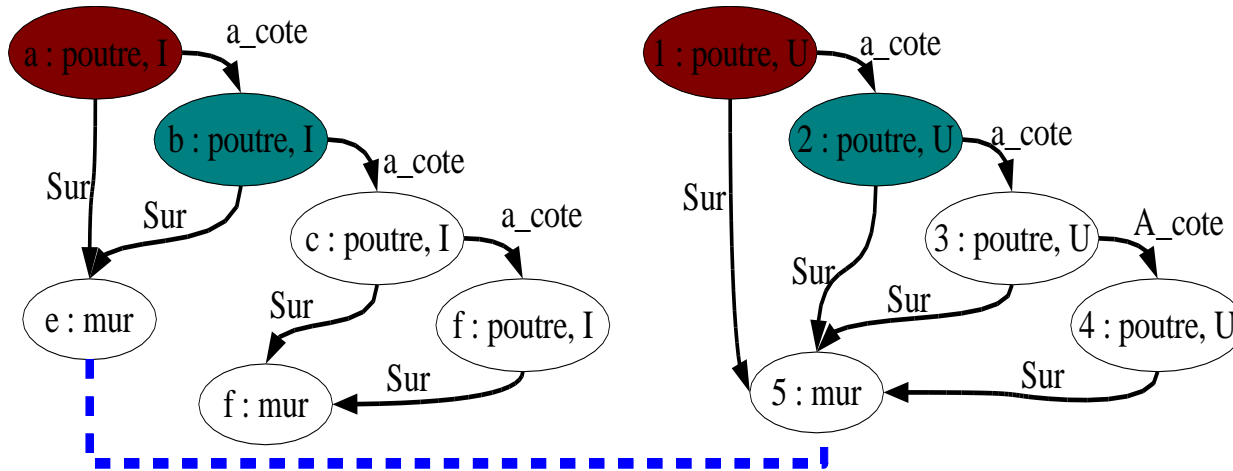
1. $cand = \{a, b, c, d\} \times \{1, 2, 3, 4\} \cup \{e, f\} \times \{5\}$
2. $cand' = \{(b, 2), (b, 3), (c, 2), (c, 3), (e, 5), (f, 5)\}$

Algorithme glouton : exemple



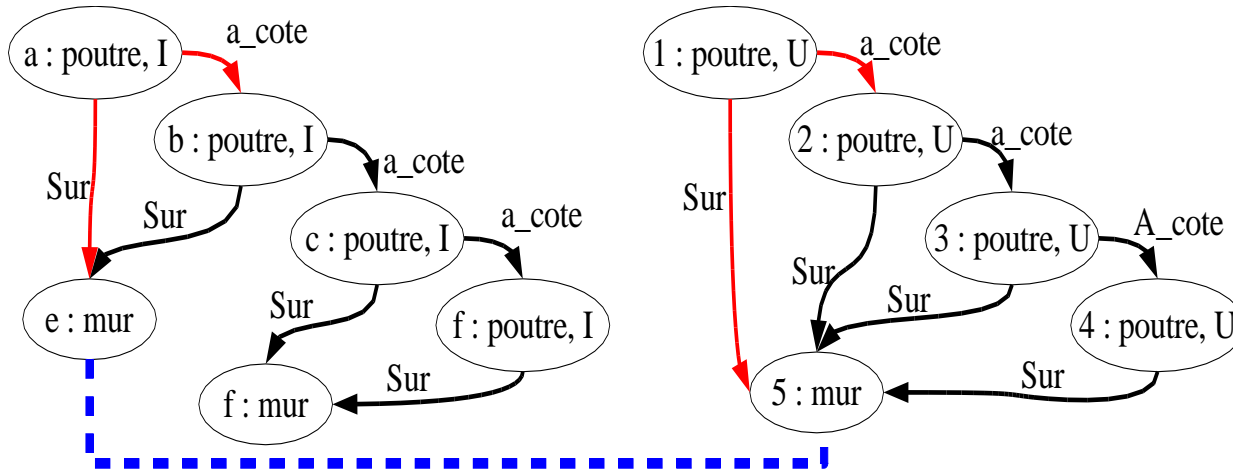
1. $cand = \{a, b, c, d\} \times \{1, 2, 3, 4\} \cup \{e, f\} \times \{5\}$
2. $cand' = \{(b, 2), (c, 3), (e, 5), (f, 5)\}$
3. Choix de $(e, 5) \Rightarrow m = \{(e, 5)\}$

Algorithme glouton : exemple



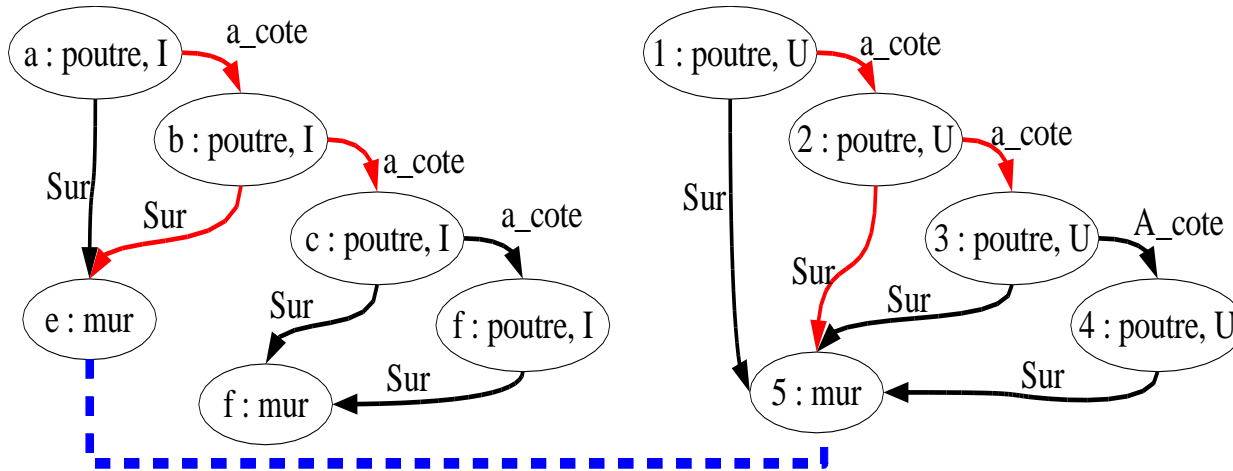
1. $cand = \{a, b, c, d\} \times \{1, 2, 3, 4\} \cup \{e, f\} \times \{5\}$
2. $cand' = \{(b, 2), (c, 3), (e, 5), (f, 5)\}$
3. Choix de $(e, 5) \Rightarrow m = \{(e, 5)\}$
4. $cand = \{(a, 1), (b, 2)\}$

Algorithme glouton : exemple



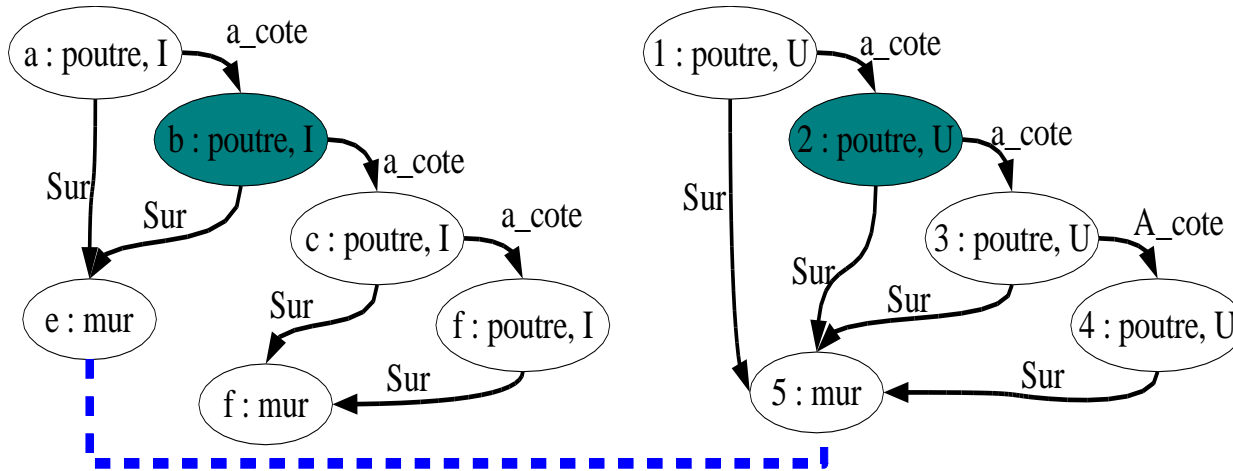
1. $cand = \{a, b, c, d\} \times \{1, 2, 3, 4\} \cup \{e, f\} \times \{5\}$
2. $cand' = \{(b, 2), (c, 3), (e, 5), (f, 5)\}$
3. Choix de $(e, 5) \Rightarrow m = \{(e, 5)\}$
4. $cand = \{(a, 1), (b, 2)\}$

Algorithme glouton : exemple



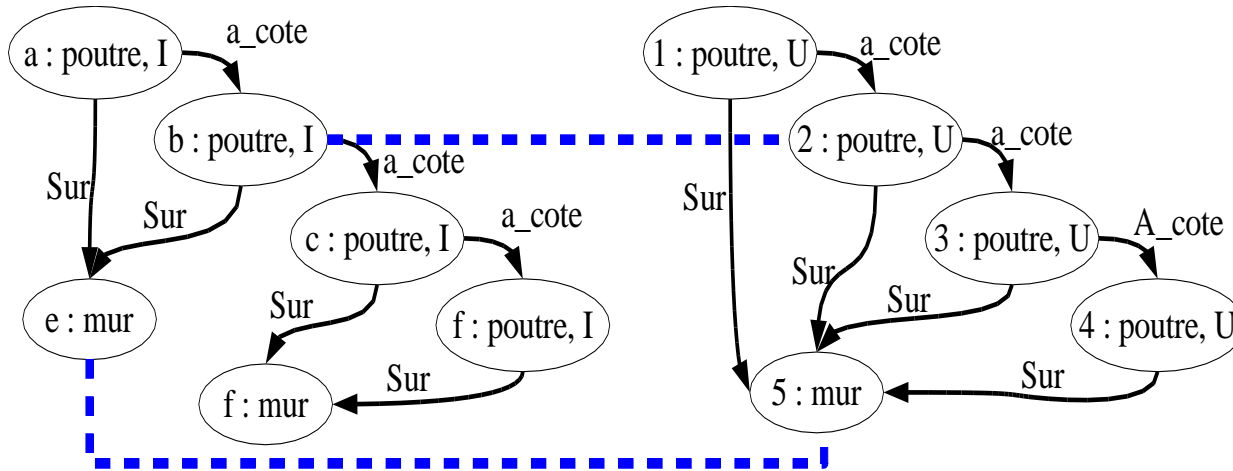
1. $cand = \{a, b, c, d\} \times \{1, 2, 3, 4\} \cup \{e, f\} \times \{5\}$
2. $cand' = \{(b, 2), (c, 3), (e, 5), (f, 5)\}$
3. Choix de $(e, 5) \Rightarrow m = \{(e, 5)\}$
4. $cand = \{(a, 1), (b, 2)\}$

Algorithme glouton : exemple



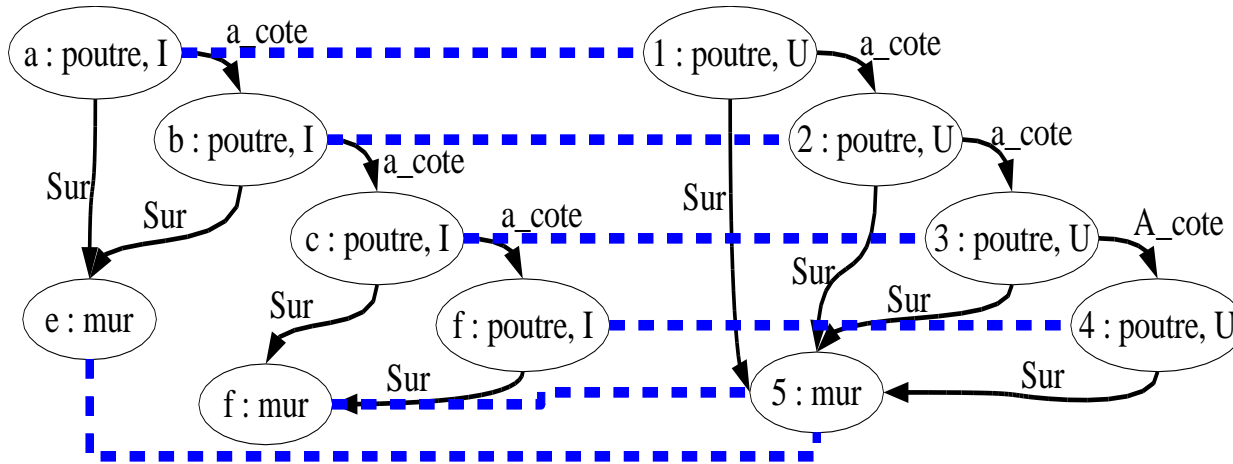
1. $cand = \{a, b, c, d\} \times \{1, 2, 3, 4\} \cup \{e, f\} \times \{5\}$
2. $cand' = \{(b, 2), (c, 3), (e, 5), (f, 5)\}$
3. Choix de $(e, 5) \Rightarrow m = \{(e, 5)\}$
4. $cand = \{(a, 1), (b, 2)\}$
5. $cand' = \{(b, 2)\}$

Algorithme glouton : exemple



1. $cand = \{a, b, c, d\} \times \{1, 2, 3, 4\} \cup \{e, f\} \times \{5\}$
2. $cand' = \{(b, 2), (c, 3), (e, 5), (f, 5)\}$
3. Choix de $(e, 5) \Rightarrow m = \{(e, 5)\}$
4. $cand = \{(a, 1), (b, 2)\}$
5. $cand' = \{(b, 2)\}$
6. Seul $(b, 2)$ est dans $cand' \Rightarrow m = \{(b, 2), (e, 5)\}$

Algorithme glouton : exemple



► Fin de l'exécution

$$m = \{(a, 1), (b, 2), (c, 3), (d, 4), (e, 5), (f, 5)\}$$



Algorithme glouton : résultats

- ▶ Tests réalisés sur des graphes de différents types générés aléatoirement
- ▶ La difficulté du problème varie en fonction
 - ▶ Du poids des *splits* par rapport aux poids des caractéristiques
 - ▶ Du nombre moyen d'étiquettes par sommets et arcs
 - ▶ De la taille des ensembles d'étiquettes
 - ▶ De la connectivité
 - ▶ De la répartition des arcs sur les sommets



Recherche taboue : principe

- ▶ Algorithme *glouton* \Rightarrow Maximum local
- ▶ Explorer le voisinage par recherche locale
 - ▶ Mouvements : ajout/suppression d'un couple de sommet
 - ▶ Liste taboue : derniers couples ajoutés/supprimés
 \Rightarrow Diversifier la recherche



Recherche taboue : résultats

- ▶ Les appariements de l'algorithme *glouton* sont améliorés
- ▶ Mais problème de la longueur de la liste taboue
 - ▶ Trop courte, la diversification n'est pas suffisante
 - ▶ Trop longue, le voisinage des maxima locaux ne sont pas suffisamment explorés
 - ▶ La taille optimale varie d'une instance à l'autre



Recherche taboue réactive

- ▶ [Battiti & Protasi 01], rendre la longueur de la liste taboue dynamique
 - ▶ Lorsque la recherche doit être diversifiée
⇒ la longueur est augmentée
 - ▶ Lorsque la recherche est suffisamment diversifiée
⇒ la longueur est réduite
- ▶ Détecter les redondances
 - ▶ Utilisation d'une table de hashage
 - ▶ Collision ⇒ Diversifier
 - ▶ Pas de collision depuis n itérations ⇒ Intensifier



Recherche taboue réactive : résultats

- ▶ Par rapport à l'algorithme Tabou *classique*
 - ▶ La diversification est meilleure
 - ▶ Tabou réactif est équivalent ou meilleur à 4 Tabous classiques avec des tailles différentes (10, 15, 20, 25)
 - ▶ Les paramètres optimaux (fréquence de diversification, taux d'accroissement...) sont les mêmes pour toutes les instances
 - ▶ Le temps de calcul supplémentaire est faible



Conclusions

- ▶ Un modèle de représentation de données
 - ▶ Les graphes orientés *multi-étiquetés*
- ▶ Une mesure de similarité sur ces graphes
 - ▶ *Générique* (les fonctions f et g)
 - ▶ Autorisant les *fusions/éclatements* de sommets
- ▶ Des algorithmes de recherche de similarité
 - ▶ Un algorithme de recherche complète par “*séparation et évaluation*”
 - ▶ Optimal mais limité à des petits problèmes
 - ▶ Un algorithme *Tabou réactif*
 - ▶ Qui améliore les résultats d’un algorithme glouton