

# TD2

François Schwarzentruher

30 septembre 2019

Devoir maison noté à rendre le 7 octobre 2019 : Problème 4

**Exercice 1** *Écrire un algorithme non déterministe en espace polynomial qui décide CORRIDOR TILING.*

**Exercice 2** *Écrire un algorithme en espace polynomial qui décide TQBF.*

**Exercice 3** *Écrire un algorithme déterministe en espace polynomial qui décide GEOGRAPHIE.*

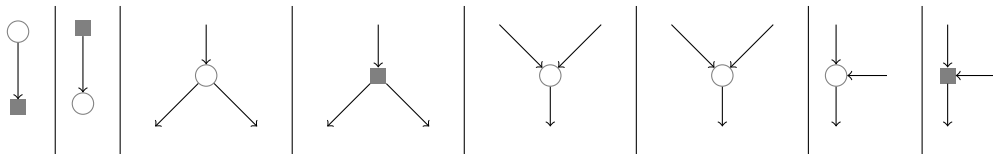
**Exercice 4** *Montrer que tout langage PSPACE-dur est NP-dur.*

**Exercice 5 (model checking en logique du premier ordre)** *Montrer que le problème de model checking d'une formule du premier ordre est PSPACE-complet.*

**Problème 1** *Montrer que TQBF restreint aux formules où la formule propositionnelle qui suit les quantificateurs est une forme normale conjonctive est toujours PSPACE-complet.*

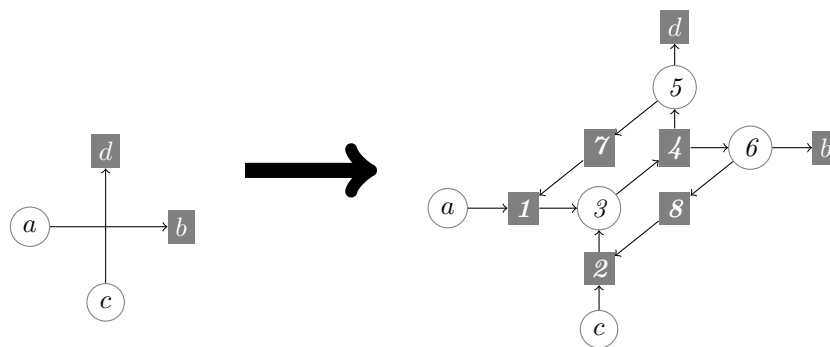
**Problème 2** *Montrer que décider si une expression rationnelle dénote le langage  $\Sigma^*$  est PSPACE-complet.*

**Problème 3** *Expliquer comment transformer en temps polynomial une instance de GEOGRAPHIE  $tr(\varphi)$ , où  $tr$  est la réduction de TQBF à GEOGRAPHIE, en une instance équivalente dont le graphe est planaire et ne contient que les motifs suivants :*

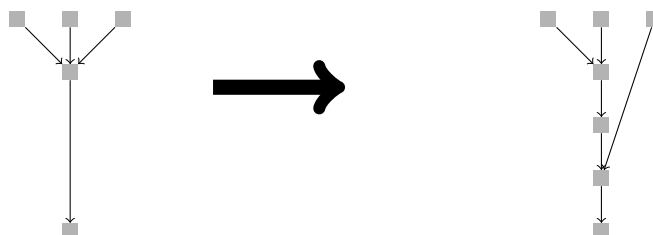


On s'aidera des transformations suivantes :

Supprimer un croisement :



Diminuer le degré entrant d'un sommet :

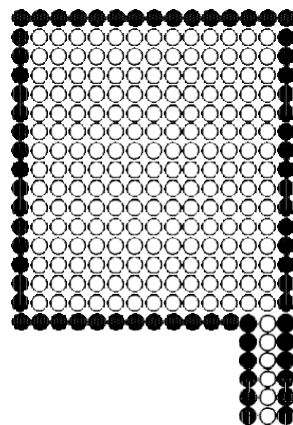


**Problème 4 *GoGeneralisé*** est le problème de décision :

- *Entrée* : une configuration d'un plateau de Go de taille quelconque ;
- *Sortie* : oui, si le joueur blanc a une stratégie gagnante depuis cette configuration ; non, sinon.

Décrire une réduction polynomiale  $tr'$  de TQBF dans *GoGeneralisé*, en utilisant les gadgets suivants.  
Donner  $tr'(\exists p \forall q(p \vee q))$ .

Motif dans $G$	Portion de plateau de Go correspondante



ici on accroche le reste du plateau obtenu à partir de  $G, s$

