DIRECTED FEEDBACK VERTEX SET NATHAN ZAFIZARA-BENETRIX – 17 FÉVRIER 2023

LE CŒUR DE MON APPROCHE

Théorème 2.2 Soit G = (V, A) un graphe orienté. Alors les 4 propriétés suivantes sont équivalentes :

- 1. G admet un ordre topologique;
- 2. *G* est sans circuit;
- 3. Il n'y a pas d'arc arrière dans un parcours DFS de G (quel que soit le parcours);
- 4. L'ordre suffixe inverse d'un parcours DFS de G est un ordre topologique.

LA PONDÉRATION SUR LES ARCS ARRIÈRE

private List<Integer> countArcArriere;

1	2	3	4	5

```
if (pref.get(<u>i</u>) > pref.get(<u>j</u>) && suff.get(<u>i</u>) < suff.get(<u>j</u>)){
    edge.setArriere(true);
    countArcArriere.set(edge.getI() - 1, countArcArriere.get(edge.getI() - 1) + 1);
    countArcArriere.set(edge.getJ() - 1, countArcArriere.get(edge.getJ() - 1) + 1);
}
```

2 APPROCHES

while(arcsArriere)

2) For(edges)

List<Integer> verticesToDelete = new ArrayList<>();

GESTION DU TEMPS

Vérification imprécise

• Limites de sommets et d'arcs

SIGTERM (Merci Arvinde)

CE QUE J'AURAI PU AMÉLIORER

La solution critique

• Utiliser tout le temps à disposition pour optimiser