Conception et Pratique de l'Algorithmique

http://www-apr.lip6.fr/~buixuan/cpa2015

Binh-Minh Bui-Xuan





Paris, Janvier 2015

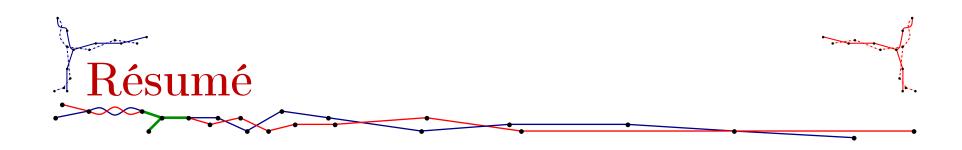
Organisation

EQUIPE PÉDAGOGIQUE:

- Binh-Minh Bui-Xuan (semaines 1-3, 10)
- Philippe Trébuchet (semaines 4-6)
- Christoph Dürr (semaines 7-9)
- Vincent Botbol (TME)

CONTRÔLES:

- nombreux projets
- session 1 = projets + examen écrit semaine 18 Mai
- session 2 = examen écrit uniquement



GÉOMÉTRIE ALGORITHMIQUE:

- collision d'objets, conteneur, diamètre
- implantation, évaluatation

ALGORITHME TEXTUEL:

- expression régulière, automate, déterminisation, optimisation
- implantation

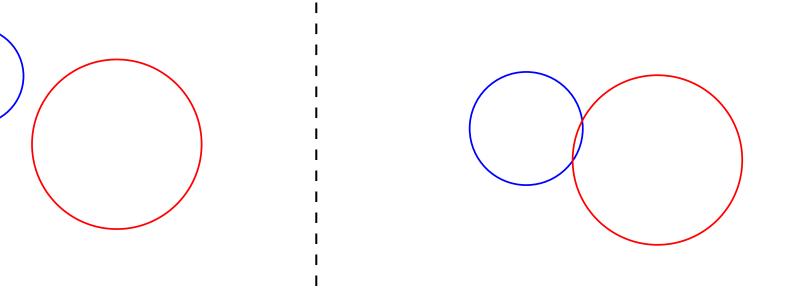
ALGORITHME DE FLUX:

- complexité sous-linéaire
- problème des masses de données en *streaming*

Géométrie algorithmique

Collision d'objets géométriques

QUESTION: touché?



Collision d'objets géométriques

QUESTION: touché?



Collision d'objets géométriques

QUESTION: touché?



Exercice: collision entre cercles

EXERCICE: Soient deux cercles c1 et c2 de rayons c1.radius et c2.radius, dont les coordonnées des centres sont (c1.x,c1.y) et (c2.x,c2.y). Déterminer une condition nécessaire et suffisante pour que les deux cercles s'intersectent.

SUPPORT:

http://www-apr.lip6.fr/~buixuan/files/RBB_collision_canevas.html

QUESTION : erreurs d'arrondi?

Problème du cercle minimum

IN: Points, une liste de coordonnées de points en 2D

Out : cercle couvrant tous les points de la liste, de rayon minimum

Solution naïve

LEMME 1 : si un cercle de diamètre égale à la distance de deux points de la liste couvre tout autre point de la liste, alors ce cercle est un cercle couvrant de rayon minimum.

LEMME 2 : en 2D, il existe un et un seul cercle passant par 3 points non-colinéaires.

Solution naïve

LEMME 1 : si un cercle de diamètre égale à la distance de deux points de la liste couvre tout autre point de la liste, alors ce cercle est un cercle couvrant de rayon minimum.

LEMME 2 : en 2D, il existe un et un seul cercle passant par 3 points non-colinéaires.

Théorème : le problème du cercle minimum peut être résolu en $temps\ O(n^4)$.

Notes pour révision

L'agorithme naïf en question :

- 1. pour tout p dans Points
- 2. pour tout q dans Points
- 3. $c \leftarrow \text{cercle de centre } \frac{p+q}{2} \text{ de diamètre } |pq|$
- 4. si c couvre tous les points de Points alors retourner c
- 5. pour tout p dans Points
- 6. pour tout q dans Points
- 7. pour tout r dans Points
- 8. $c \leftarrow \text{cercle circonscrit de p, q et r}$
- 9. si c couvre tous les points de Points alors retourner c

Exercice: estimation du temps

QUESTION : un ordinateur de l'ordre du Giga-Hertz exécutant un algorithme en $O(n^4)$, avec n=10000, quel est le temps d'exécution attendu (en ordre de grandeur)?

- algorithme en $O(n^3)$?
- algorithme en $O(n^2)$?
- algorithme en O(n)?
- algorithme en $O(\log n)$?

Trade-off algorithmique

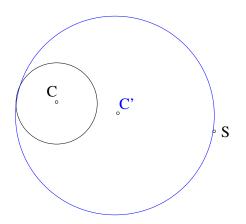
Qualité du résultat vs. temps d'exécution :

Qualité	Temps	Mixte
imagerie médicale	${ m openGL}$	top-coder
appli. critiques	audio-visuel	optimisation

Techniques d'approximation

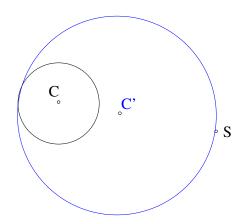
Algorithme incrémental

IDÉE: si un cercle ne couvre pas tous les points, on l'agrandit pour couvrir l'ancien cercle, plus au moins un nouveau point.



Algorithme incrémental

IDÉE: si un cercle ne couvre pas tous les points, on l'agrandit pour couvrir l'ancien cercle, plus au moins un nouveau point.



QUESTION : coordonnées de C' sachant C, S, ancien rayon r?

Coordonnées barycentriques

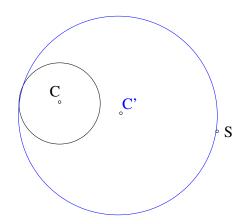
FORMULE: $M = \alpha \cdot A + \beta \cdot B$, avec

- $-\alpha = |MB|/|AB|$
- $-\beta = |MA|/|AB|$



Algorithme incrémental

IDÉE: si un cercle ne couvre pas tous les points, on l'agrandit pour couvrir l'ancien cercle, plus au moins un nouveau point.

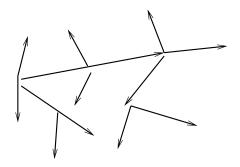


QUESTION : coordonnées de C' sachant C, S, ancien rayon r?

Peut on faire mieux?

Vue générale de l'algorithmique

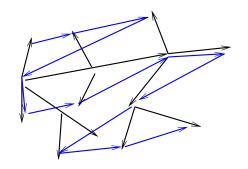
Naïf: parcours exhaustif de l'espace de recherche



EXEMPLE : pour toute coordonnée possible du centre du cercle, pour toute valeur possible du rayon du cercle, vérifier si tous les points sont couverts.

Vue générale de l'algorithmique

Parcours futé : réorganisation de l'espace de recherche

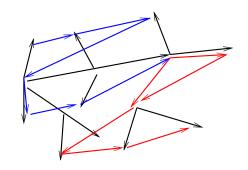


Exemple 1 : voir partie "algorithmique du texte" semaines 4,5,6.

Exemple 2 : pour toute coordonnée possible du centre définie à partir de deux ou de trois points de la liste, soit $\times \times \times$ la seule valeur intéressante du rayon, vérifier si tous les points sont couverts.

Vue générale de l'algorithmique

Parcours en aveugle : réorganisation de l'espace de recherche + localisation

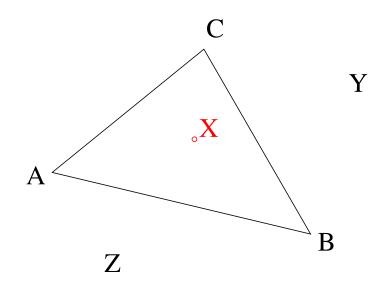


EXEMPLE 1 : voir partie "algorithmique sous-linéaire" semaines 7,8,9.

Exemple 2 : filtrer la donnée par un précalcul (cf. page suivante).

Localisation avec le précalcul

IDÉE: filtrer le "INPUT" pour écarter les zones de recherche inutiles



QUESTION : X est inutile, comment le détecter, numériquement?

Conclusion, question

CONCLUSION:

- algorithme naïf
- technique incrémental
- technique de filtrage (précalcul)

QUESTION:

- meilleur précalcul? (voir TME pour une réponse)

