Минимално многоугаоно раздвајање два скупа тачака

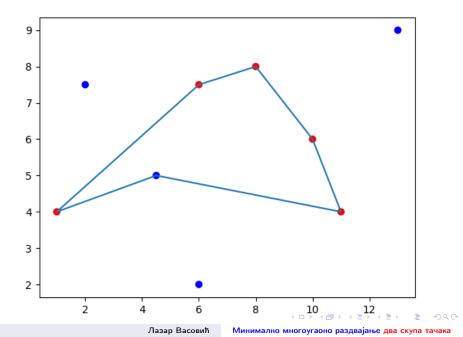
Лазар Васовић

Математички факултет, Универзитет у Београду https://github.com/matfija/Minimalno-razdvajanje

25. април 2020.

Поставка проблема

- Два коначна скупа црвених и плавих тачака у равни
- Најмањи прост многоугао (тачно један) у смислу обима
- Избор темена фиксиран на задате скупове тачака
- Подела равни на два дела унутрашњост и спољашњост тако да су припадајуће тачке раздвојене по бојама
- Темена су на граници боја им се занемарује



Решавање проблема

- Верзија са одлучивошћу доказано NP-тешка
- Егзактно и (мета)хеуристичко решавање
- Укупан број потенцијалних решења:

$$\frac{1}{2}\sum_{k=3}^{n} \binom{n}{k} (k-1)!$$

- Мали удео варирајуће блиских допустивих
- Исцрпна и случајна претрага
- Локална претрага и симулирано каљење
- Генетски алгоритам и јато птица

Претходни резултати

- Рекурзивна подела простора уз динамичко програмирање
- Произвољна темена раздвајајућег полигона:

Научни рад	Сложеност	Фактор
[<i>Mata</i> , 1995]	$O(n^5)$	$O(\log k)$
[<i>Mata</i> , 1995]	$O(n^2)$	$O(\log^3 n)$
[Gudmundsson, 2001]	$O(n \log n)$	$O(\log k)$
[<i>Mitchell</i> , 2002]	$O(n^8)$	$O(\log k)$
[Mitchell, 2002]	$O(n^2)$	$O(\log^2 n)$

• Фиксирана темена, али са ограничењима:

Научни рад	Сложеност	Фактор
[Edelsbrunner, 1988]	$O(n \log n)$	O(1)
[Edelsbrunner, 1988]	O(nk)	O(1)
[<i>Eades</i> , 1993]	$O(n \log n)$	O(1)

ullet Ознаке – n величина улаза, k величина решења



Нови резултати

- Метахеуристике за проблем у својој пуној општости
- Нема гаранције, па се пореде са исцрпном претрагом:

Тест пример	Случ.	Лок.	Каљ.	Ген.	Јато
ulaz9.txt	3	4	1	0	1
random1.txt	0	0	0	0	0
random2.txt	0	0	0	0	0
random3.txt	3	0	0	0	0
random4.txt	3	0	0	0	0
random5.txt	0	4	0	0	0
random6.txt	1	3	0	0	0

- Мера заснована на Левенштајновом растојању
- Фер поређење једнак број израчунавања погодности

Основне особине

- Репрезентација кодирање пермутације низом тачака
- Прилагођеност обим многоугла, уз евентуалну казну
- Селекција случајна, турнирска, рулетска, ранговска
- Укрштање првог реда, позиционо, размештање ивица
- Мутација уметање, замена, обртање (инверзија), мешање, додавање, одузимање, промена тачке
- Елитизам (20%), случајна почетна популација, генерацијски приступ, хибридизација са сим. каљењем

Оператори јата

- Оригинално прилагођавање пермутационом проблему, надахнуто радом Мориса Клерка (фр. *Maurice Clerc*)
- Брзине низови измена, сабирање конкатенација, множење промена (углавном смањење) дужине
- Одузимање честица низ измена који другу преводи у прву, заправо брзина односно растојање између њих
- Додавање брзине честици примена низа трансформација на њу, уз неизбежно прескакање немогућих измена
- Хибридизација са симулираним каљењем

Имплементација

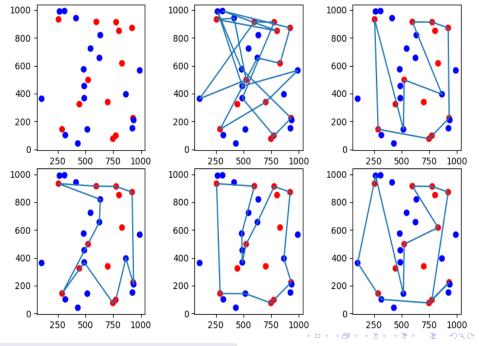
- Python 3.7.6, [MSC v.1916 64 bit (AMD64)] on win32
- Свака оптимизациона метода ручно, од нуле
- Shapely за комфоран рад са многоугловима
- Оригинална мера различитости између јединки
 - Најмањи број измена које је потребно начинити да би се један многоугао свео на други, нпр. на оптимални
 - ullet Замена нпр. $0 \leftrightarrow 1$ од ниске 02513 прави 12503
 - Дозвољено је и додавање или избацивање тачке
 - Изразита блискост оправдање хибридизације
- AMD Ryzen 5 3550H 2.10 GHz, 12 GB RAM

Велики пример

- Досад једноцифрена кардиналност тест примера
- Сад тридесет униформно расподељених тачака
- ullet Огроман простор од чак $rac{1}{2}\sum_{k=3}^{30} {30\choose k}(k-1)! pprox 10^{31}$ различитих многоуглова, али не много допустивих
- Резултати упоредног извршавања алгоритама:

Случ.	Лок.	Каљ.	Ген.	Јато
∞	4589	3733	3832	4908

- Фер поређење сто хиљада евалуација погодности
- Пронађени различити добри делови простора



Закључак

- Досад махом површно истражен задатак
- Метахеуристике за проблем у својој пуној општости
- Неколико нових идеја по питању поређења резултата
- Најбољи генетски са симулираним каљењем
- Класификација, рачунарски вид, избегавање судара
- Други алгоритми, евол. стратегије, паралелизација

ХВАЛА НА ПАЖЊИ! Додатна питања?

Литература

- Maurice Clerc, Discrete particle swarm optimization, illustrated by the traveling salesman problem, http://clerc.maurice.free.fr/pso/pso_tsp/Discrete_PSO_TSP.htm.
- Peter Eades and David Rappaport, *The complexity of computing minimum separating polygons*, Pattern Recognit. Lett. **14** (1993), 715–718, https://www.sciencedirect.com/science/article/abs/pii/0167865593901409.
- Viggo Kann, MINIMUM RED-BLUE SEPARATION, 03 2000, Skolan för elektroteknik och datavetenskap, https://www.csc.kth.se/~viggo/wwwcompendium/node272.html.