

Konveksna ljuska skupa točaka

Renato Babojelić

20. siječnja 2015.

1 Formulacija problema

2 Algoritmi

- Jarvis's march
- Graham scan
- QuickHull

3 Testiranje

Uvod

Problem

Za dani skup S , koji sadrži n točkaka traži se njegova konveksna ljuska $CH(S)$.

Matematičke preliminarnosti

Definicija

Za skup S kažemo da je **konveksan**, ako je za svake dvije točke x i y iz S i njihova spojnica sadržana u S .

Definicija

Konveksna ljuska skupa S , u ravnini, je najmanji konveksan skup skup $CH(S)$. Drugim riječima to je presjek svih konveksnih skupova koji sadrže S .

Matematičke preliminarnosti

Lema

Konveksna ljuska konačnog skupa S u ravnini je najmanji konveksni poligon P koji sadrži S . Odnosno ne postoji konveksni poligon P' za koji vrijedi $P \supset P' \supseteq S$

Lema

Konveksna ljuska skupa S u ravnini je unija svih trokuta čiji su vrhovi elementi skupa S .

Matematičke preliminarnosti

Definicija

Za točku iz S kažemo da je **ekstremna** ako je ujedno i vrh pripadnog konveksnog poligona u kojem je unutrašnji kut manji od π . Drugim riječima ekstremne točke su one koje čine 'prave' vrhove poligona.

Lema

Točka skupa S u ravnini je ekstremna, ako i samo ako postoji pravac kroz tu točku koji nigdje drugdje ne dodiruje konveksnu ljusku.

1 Formulacija problema

2 Algoritmi

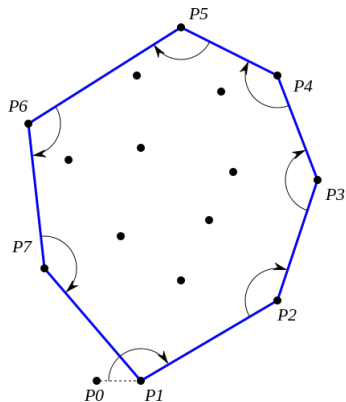
- Jarvis's march
- Graham scan
- QuickHull

3 Testiranje

Ulaz / Izlaz

- Ulaz: Lista točaka iz skupa S
- Izlaz: Lista vrhova konveksnog poligona $CH(S)$

Jarvis's march (1970,1973)



Algoritam: Jarvis

Odaberi točku s najmanjom y koordinatom.

Neka je i_0 njen indeks; $i := i_0$.

ponavljaj

 za $j \neq i$

 izracunaj kut otklona

 neka je k indeks točke s najmanjim kutem

 dodaj k u polje vrhova

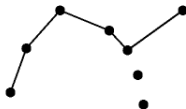
$i := k$

dok je $i \neq i_0$

Analiza

- Korektnost: Da
- Složenost: $O(nh)$

Graham scan (1972)



Algoritam: Graham

Sortiraj točke uzlazno po x koordinati; u oznakama $p[i]$

Stog $S=(p[1],p[2])$; t-vrh stoga

$i:=3$

dok je $i \leq n$

 ako je $p[i]$ desno od $(p[t-1],p[t])$

 push($p[i],S$)

$i:=i+1$

 inace

 pop(S)

Analiza

- Korektnost: Da
- Složenost: $O(n \log n)$

Algoritam: QuickHull

funkcija QuickHull(a,b,S)

 ako je S=prazan skup return()

 else

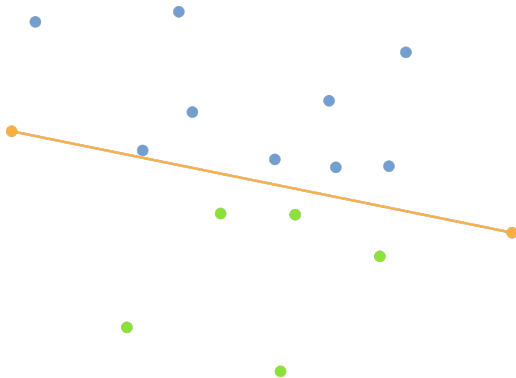
 c:=indeks tocke maksimalno udaljene od ab

 A:=tocke desno od ac

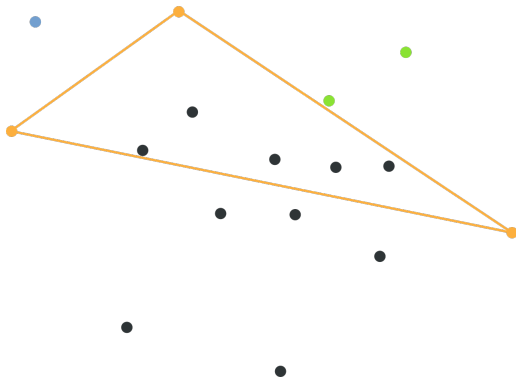
 B:=tocke lijevo od cb

 return QuickHull(a,c,A)+(c)+QuickHull(c,b,B)

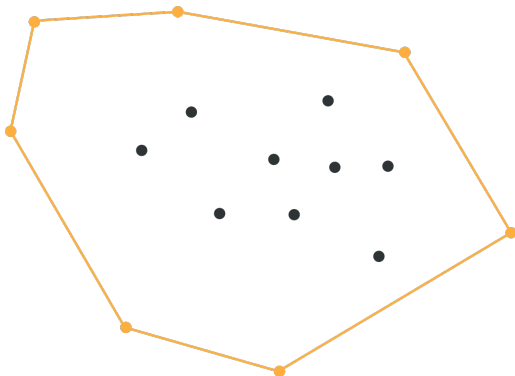
Partition



Max distance



Stop



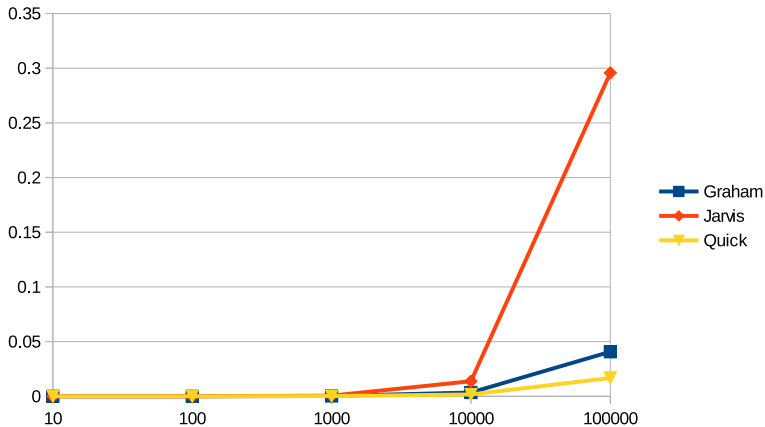
Analiza

- Korektnost: Da
- Složenost: $O(n \log n)$ u prosjeku; $O(n^2)$ najgore

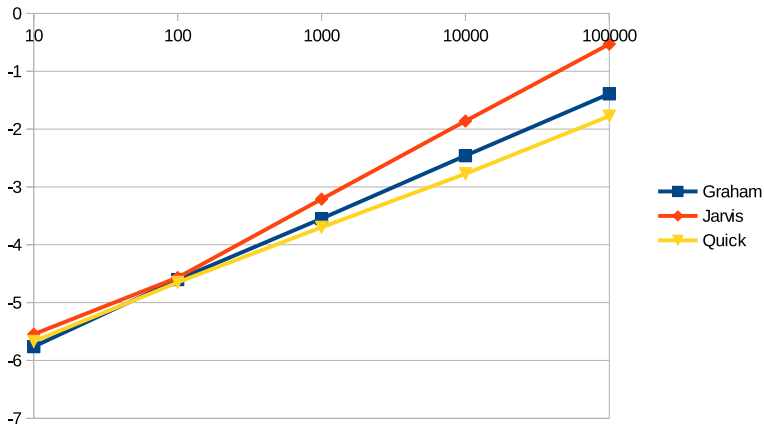
Testiranje

- Veličine zadaća: $10-10^5$
- 4 testa;
- Srednje vrijednosti od 1000 mjerenja

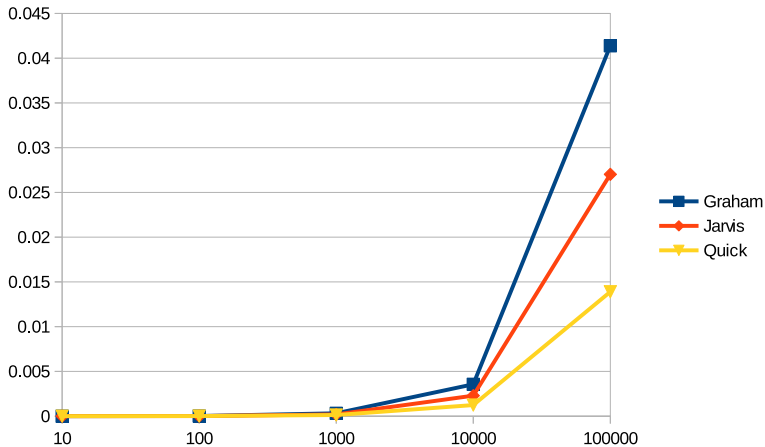
Krug - uniformno



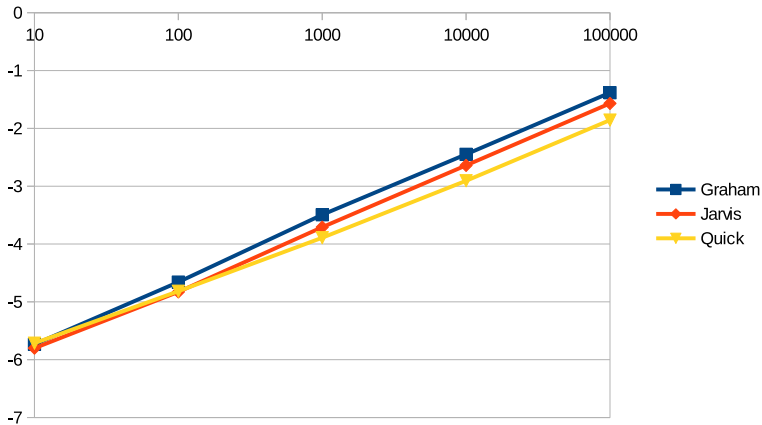
Krug - uniformno - logaritamsko vrijeme



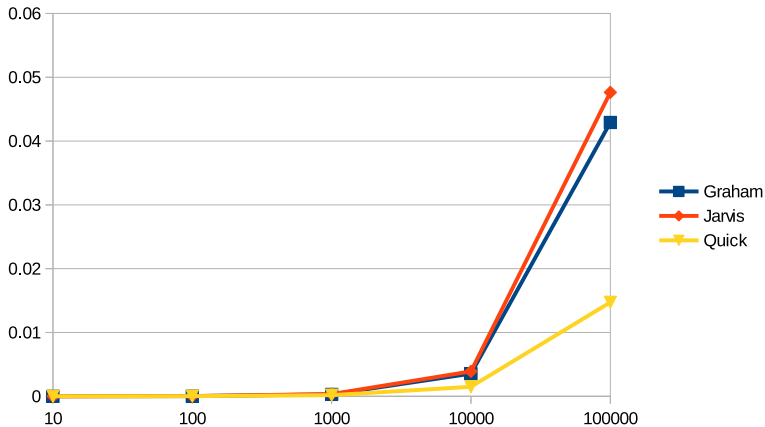
Krug - centar



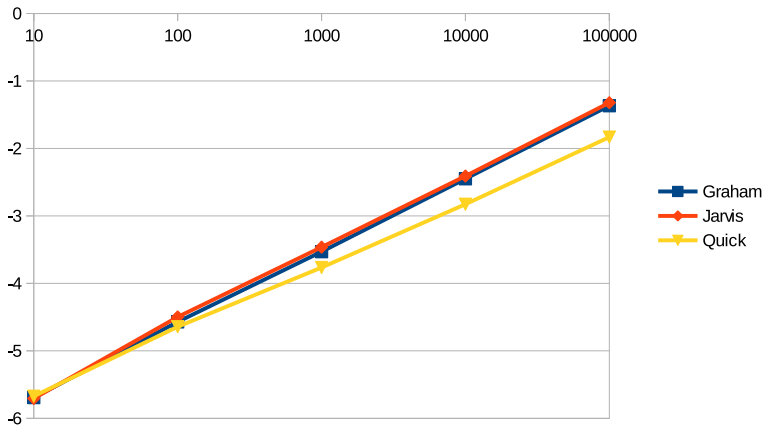
Krug - centar - logaritamsko vrijeme



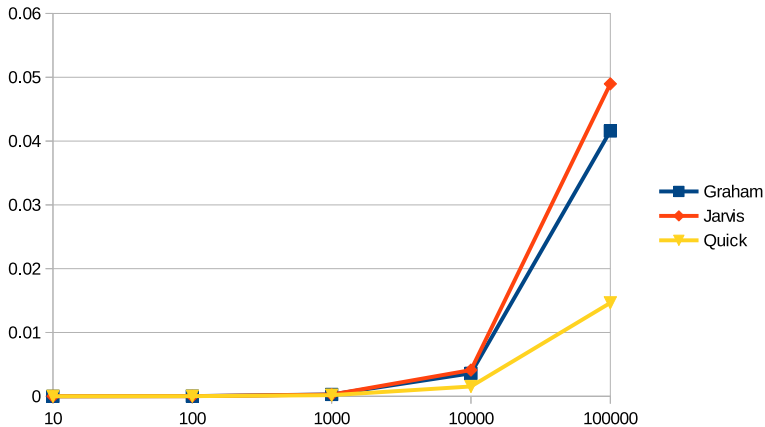
Kvadrat - vrhovi



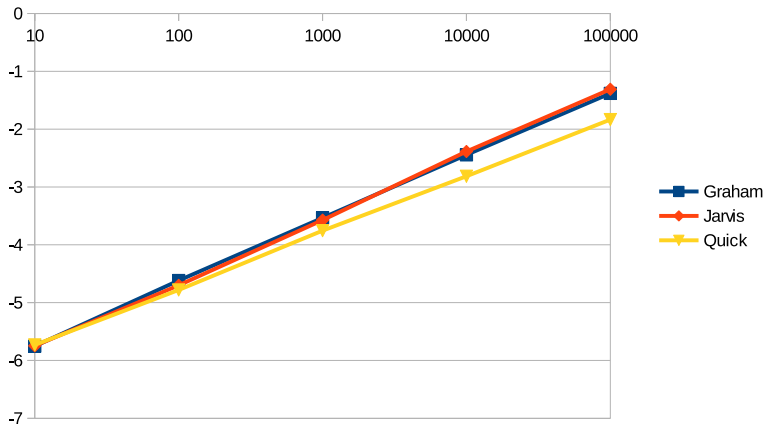
Kvadrat - vrhovi - logaritamsko vrijeme



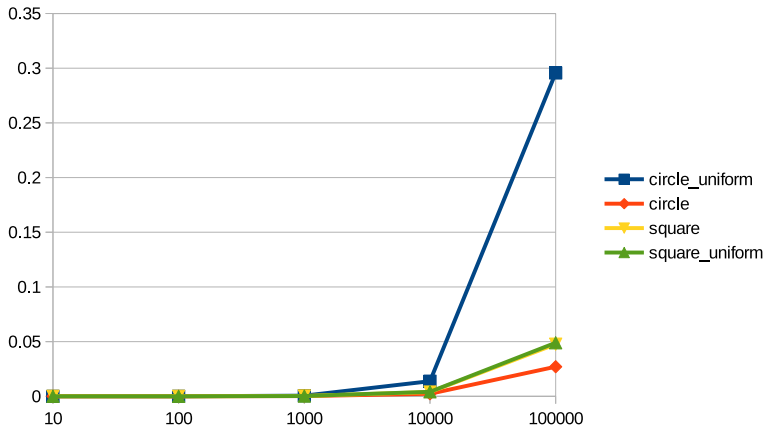
Kvadrat - uniformno



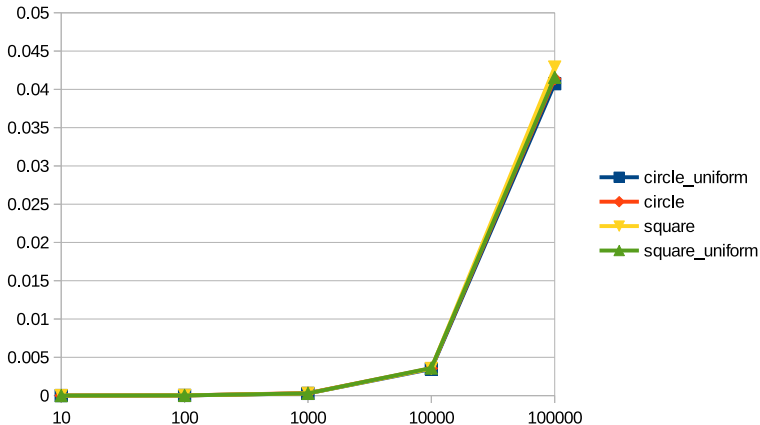
Kvadrat - uniformno - logaritamsko vrijeme



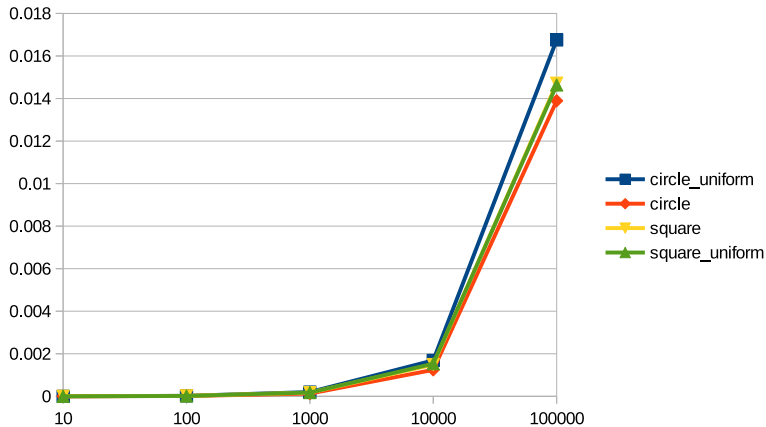
Jarvis's march kroz testove



Graham scan kroz testove



QuickHull kroz testove



Još o temi



Joseph O'Rourke

Computational geometry in C

Cambridge University Press, 1998.



de Berg, M., Cheong, O., van Kreveld, M., Overmars, M.

Computational Geometry

Algorithms and Applications, 3ed.

Springer, 2008.