

Surface Reconstruction

Ožbolt Menegatti
Anej Placer
Jurij Slabanja

1 Opis problema

Cilj projekta je bil rekonstruirati površino iz oblaka točk s pomočjo topoloških konceptov kot so Čechov in Vietoris-Rips kompleks ter alfa oblike. Potrebno je bilo vizualizirati rezultate in izračunati nekatere topološke invariante kot so homologija in Eulerjeva karakteristika. V nadaljevanju tega poglavja na kratko opišemo te topološke koncepte.

1.1 Čech kompleks

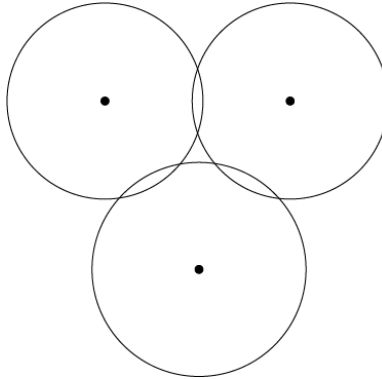
Izmed implementiranih metod je Čechov kompleks najbolj osnoven. Če imamo oblak točk, si lahko predstavljamo, da ga naredimo tako, da okoli vsake točke očrtamo navidezno kroglo s polmerom δ . Na podlagi teh krogel točke povežemo v simplekse in sicer tako, da povežemo točke katerih krogle imajo neničelni presek. Na primer če imamo dve krogli, ki se sekata, potem moramo njuni središči (njuni točki v oblaku točk) povezati v 1-simplex oz. rob. Če imamo tri krogle, ki se sekajo ena z drugo vendar ne vse hkrati, dobimo prazen trikotnik. Če je presek vseh treh krogel neničelen dobimo polni trikotnik itd.

Problem s Čechovim kompleksom je, da je potrebno zelo pazljivo izbrati δ parameter, saj lahko zelo hitro dobimo visoko dimenzijske simplekse, kar ni vedno zaželeno. Do istega problema pride, če oblak točk ni homogeno porazdeljen, ampak so točke ponekod bolj gosto posejane. V takih delih oblaka tudi zelo hitro dobimo visoko dimenzijske simplekse.

1.2 Vietoris-Rips

Vietoris-Rips kompleks je v osnovi zelo podoben Čechovemu kompleksu, vendar tu ne operiramo več z navideznimi krogli ampak z radaljami med pari točk. Za Vietoris-Ripsa velja, da je nek simpleks del kompleksa, če je

premer simpleksa manjši ali enak 2δ . Razliko s Čechom se najlažje vidi, če vzamemo za oblak točk oglišča enakostraničnega trikotnika in za δ parameter približno polovico dolžine stranice, kot je prikazano na Sliki 1. S Čechovim kompleksom dobimo samo prazni trikotnik, medtem ko z Vietoris-Ripsom dobimo poln 2-simpleks.



Slika 1: Z Vietoris-Ripsom dobimo polni trikotnik, za razliko od Čehovega kompleksa, kjer dobimo praznega

Izkaže se, da si laično lahko Vietoris-Ripsa razlagamo kot Čechov kompleks, pri katerem so dodani simpleksi, ki imajo vsa svoja lica vključena v Čechovem kompleksu. Iz tega sledi, da je Čechov kompleks podmnožica Vietoris-Ripsovega kompleksa. Seveda naj opomnimo, da morata pri tem imeti Vietoris-Rips in Čechov kompleks enak parameter δ .

Prav tako kot Čechov kompleks ima tudi Vietoris-Rips probleme z visoko dimenzijskimi simpleksi.

1.3 Alpha shapes

1.4 Homologija

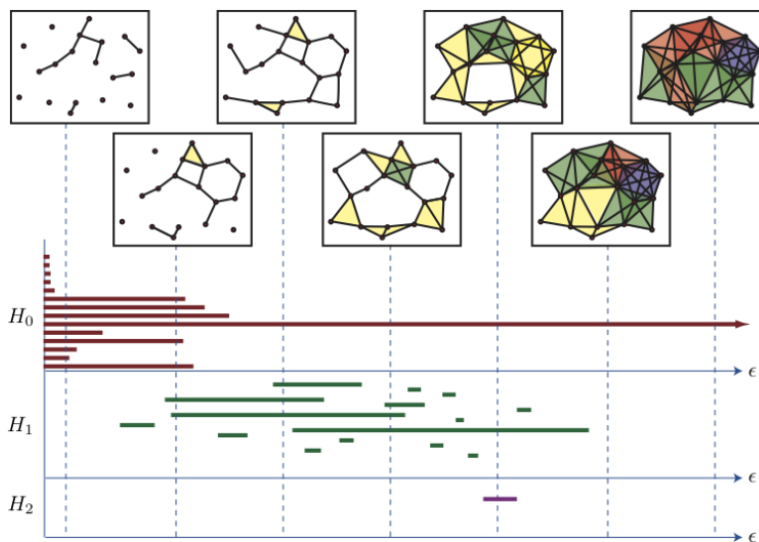
Bistvo algebraične topologije so homološke grupe. Topologijo predstavimo z Bettijevimi števili, ki predstavljajo rang homoloških grup. Homologija stopnje 0 predstavlja povezanost podatkov (koliko posameznih povezanih komponent imamo), homologija stopnje 1 detektira luknje in tunele, homologija stopnje 2 votline, itd. V tej nalogi smo se omejili na te glavne tri grupe.

Povezanost diskretnih točk predstavimo s kompleksi. Povezanost je odvisna od določenih parametrov, npr. radij okoli točk, ki pove s katerimi

drugimi točkami so le-te povezane. Ideja je podobna pri vseh treh obravnavanih kompleksih. Iz tega sledi, da je povezanost nekih diskretnih točk odvisna od izbranih parametrov in univerzalnega odgovora ni.

Ta problem rešujemo s *persistence*. Ideja persistence je, da se z večanjem radija okoli točk spreminjajo kompleksi in homološke grupe. To pa nam pove katera topologija skozi spremembe *persistira*.

Iz slike 2 je razvidno, da z večanjem radija postaja graf bolj povezan. Črte v prikazanem diagramu predstavljajo "življensko dobo" povezane komponente. Pri neki delti (epsilon) število presekanih črt predstavlja bettijevo število za določeno stopnjo.



Slika 2: Persistenca in barkoda.

Če pogledamo drugi primer je prečrtanih 6 povezanih komponent in 2 luknji. V seminarski nalogi smo prav tako za posamezen kompleks zgenerirali zgoraj opisano persistence tabelo, kjer se filtrira ven vse vnose (začetek/konec), ki vsebujejo delto (torej smo presekali črto).

1.5 Euler

2 Pristop

Uporabili smo knjižico Dyonisus za izračun topologij in knjižico QT za izris in nadzor aplikacije. Implementirali smo več pristopov, Vietoris-Rips kompleks, Alfa oblike ter Čechov kompleks. Izkazalo se je, da je Čech izjemno

počasen, tako da je bil kasneje odstranjen, še vedno pa ga lahko najdete v zakomentiranem delu kode.

Za prikaz imamo več opcij, prosojnost pogleda, izris povezav in izbor oblaka točk. Za potrebe naloge smo implementirali tudi možnost izbire parametra δ ter procenta izbranih točk na kompleksu.

3 Težave

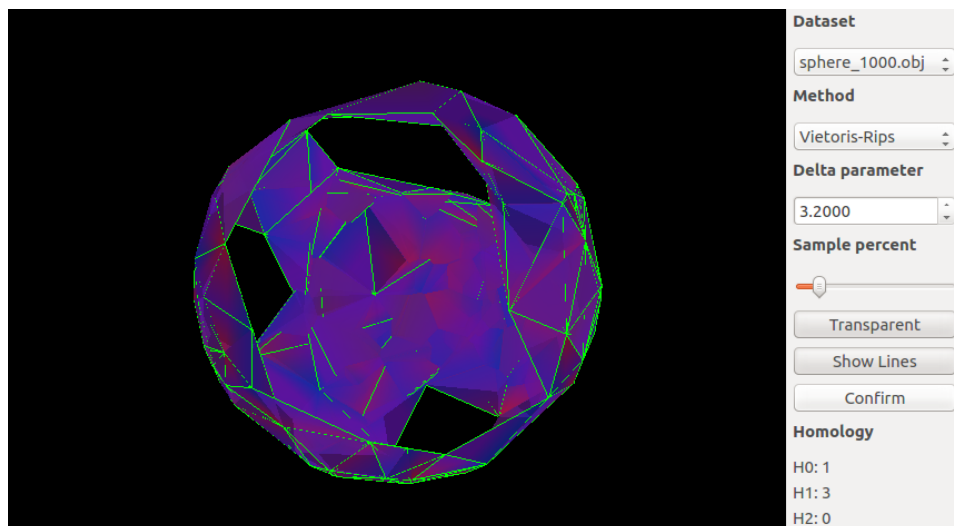
Težave smo imeli z več detajli, a izpostavimo dva:

1. Čechove metode nam ni uspelo z omejenim pomnilnikom izvesti v normalnem času.
2. Alpha oblike so drugačne, kot na vajah. Namreč v strukturi data ne najdemo podatkov o dolžini povezave, da bi lahko uspešno filtrirali za dan delta. Problem smo ročno zaobšli, vendar rešitev ne dela optimalno.

4 Rezultati

Z večanjem δ seveda narašča čas računanja. Alpha oblike delujejo hitreje kot vietoris-rips. Zelo zanimivo (in pravilno) je delovanje izračuna homologije, saj npr. pri krogli, v primeru, da ima ta 3 luknje, izračuna homologijo kot $(1,2,0)$, torej 1 povezana komponenta in 2 tunela. V primeru, da imamo 4 luknje dobimo homologijo $(1,3,0)$, torej 3 tuneli oz. če sploščimo dobljeno formacijo okol ene od lukenj dobimo 3 luknje (glej Sliko 3).

δ parameter je tesno povezan s tipom podatkov. Pri gostejših oblakih bo zadostila manjša δ . Podobno so lahko razdalje v setu točk zelo velike (čeprav je oblak zelo velik oz. gost), zato bo potrebna večja δ . Iz slik v nadaljevanju je vidno delovanje programa. Program je priložen v zip datoteki.



Slika 3: Primer homologije pri krogli s 4 luknjami.

5 Delitev dela

5.1 Ožbolt

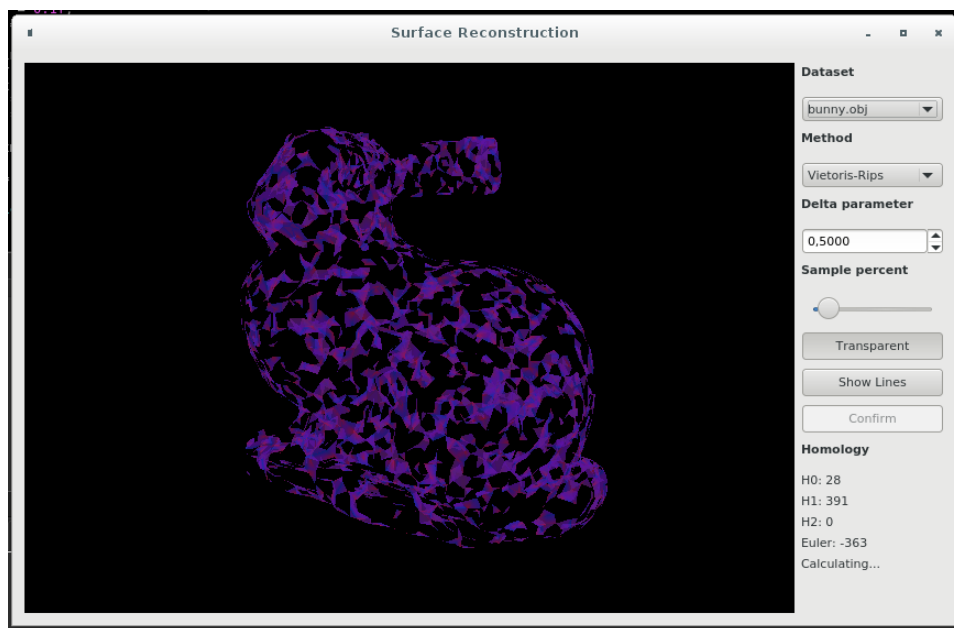
Alpha shapes, branje in formatiranje podatkov, testiranje.

5.2 Anej

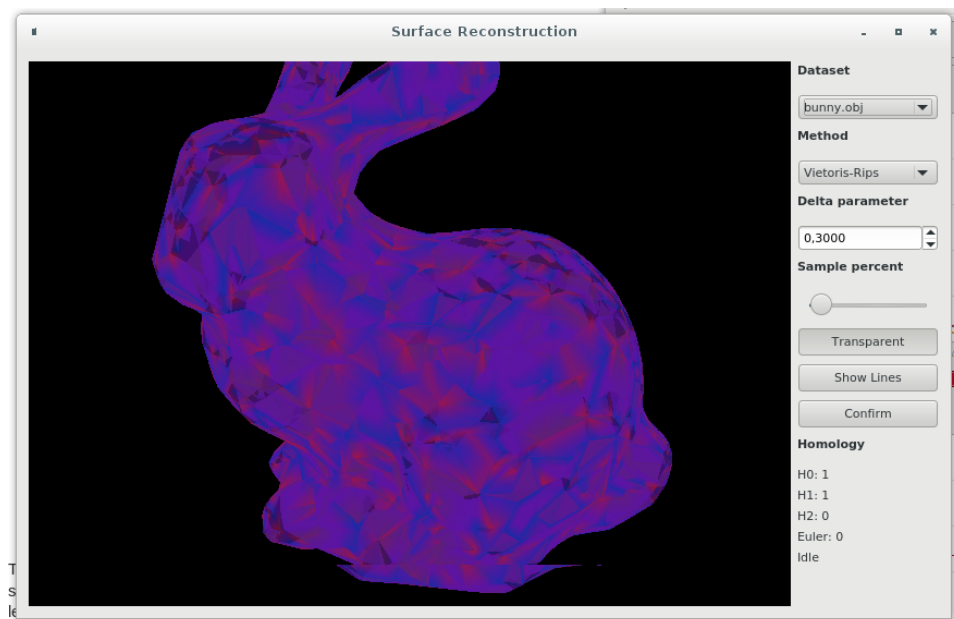
Vietoris-Rips, homologija, izris crt, shaderji.

5.3 Jurij

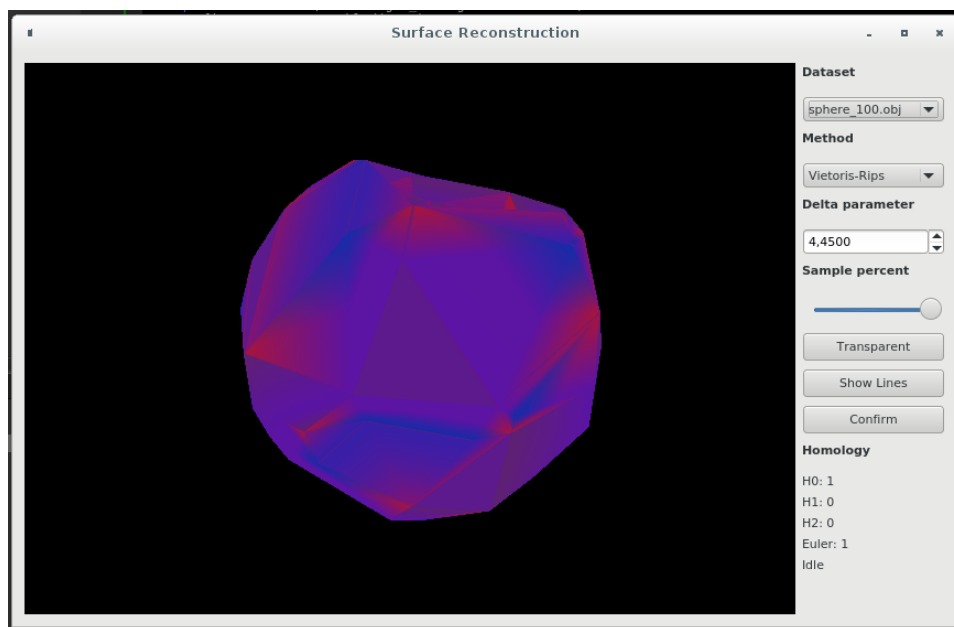
Cech, euler, večina grafičnega vmesnika, osnoven izris.



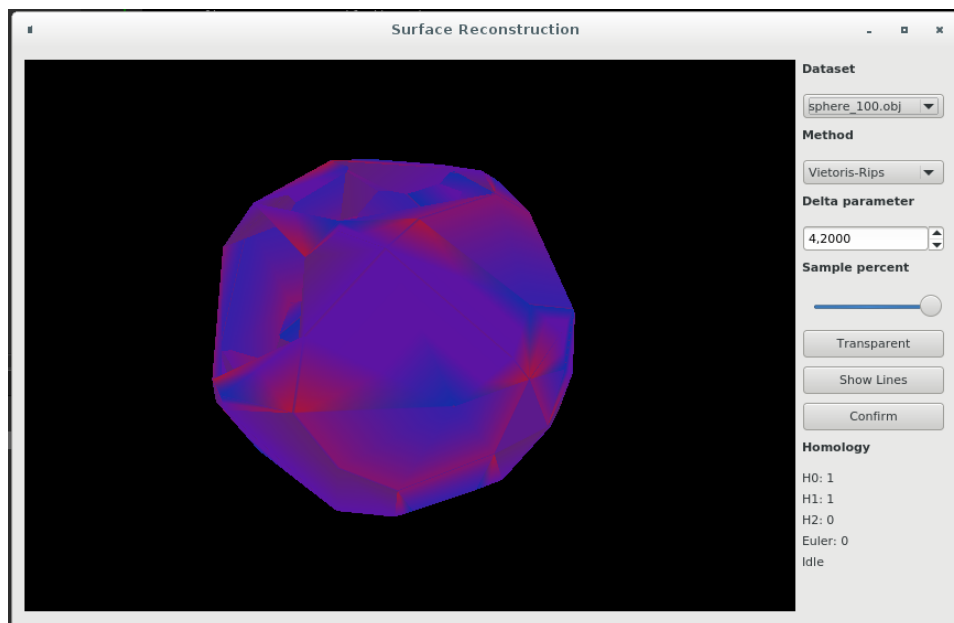
Slika 4: Izračun Vietoris-Ripsa s premajhnim delta



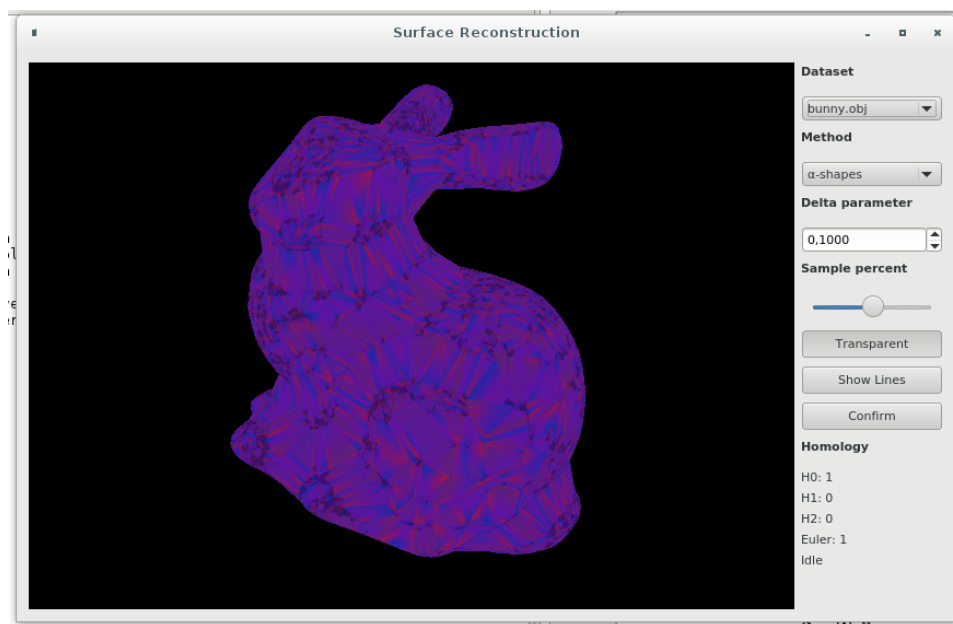
Slika 5: Izračun Vietoris-Ripsa z zadostnim delta, vendar malo točkami. Št. točk: 9639823



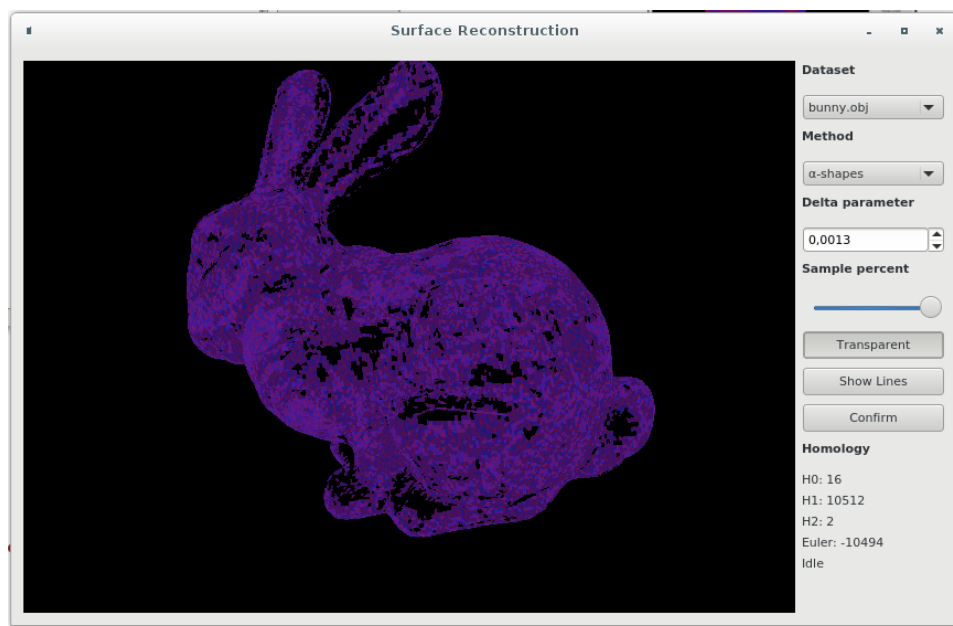
Slika 6: Izračun Vietoris-Ripsa n krogli: ena luknja



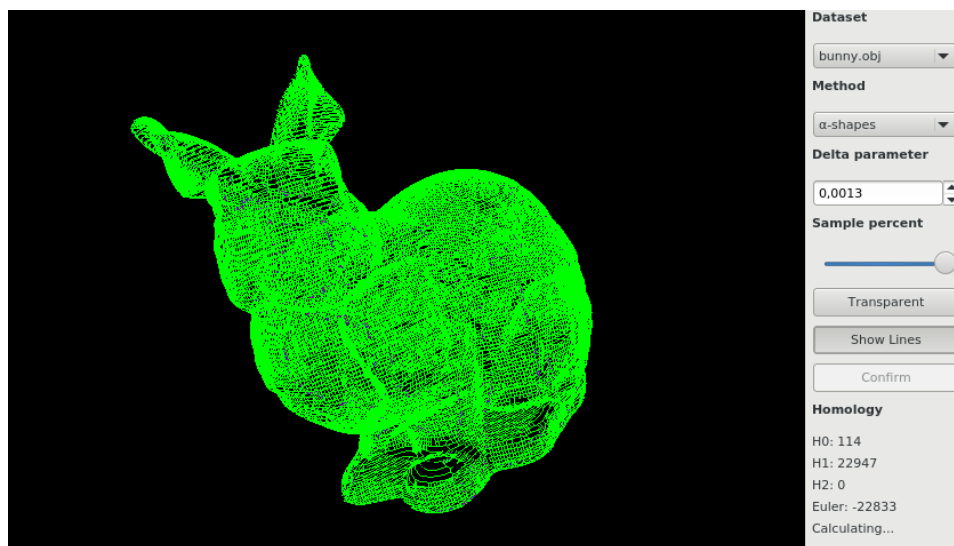
Slika 7: Izračun Vietoris-Ripsa n krogli: dve luknji



Slika 8: Izračun α -oblik: polno, ena lunkja na dnu zajca



Slika 9: Izračun α -oblik: polno, Izračun na vseh točkah, a s premajhnim δ



Slika 10: Prikaz povezav