

# Art gallery problem

Luka Horvat   Gregor Boris Banušić   Jelena Držaić

PMF - Matematički odsjek  
Sveučilište u Zagrebu

22. listopada 2015.

- 1 Opis problema
- 2 Varijante problema
- 3 Dosadašnja istraživanja
- 4 Naš pristup
- 5 Realizacija
- 6 Literatura

## Definicija

*U kontekstu problema, poligon  $P \subseteq \mathbb{R}^2$  definiramo kao kompaktan skup omeđen s  $n$  bridova  $v_1v_2, v_2v_3, \dots, v_{n-1}v_n, v_nv_1$  takvih da  $\forall i \neq j, v_i \neq v_j$ .*

## Definicija

*Kažemo da točka  $x \in P$  pokriva (vidi) točku  $y \in P$  ako je segment  $xy$  podskup od  $P$ ;  $xy \subseteq P$ .*

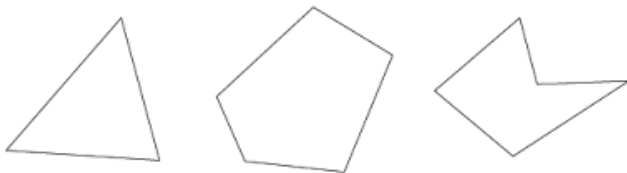
*Podrazumijevamo da je rub od  $P$  podskup od  $P$ .*

# Formalna definicija problema (2)

## Definicija

*Za poligon  $P$ , definiramo  $G(P)$  kao minimalni broj točaka koje pokrivaju  $P$ . Nadalje, definiramo  $g(n)$  kao  $\max_P G(P)$ , gdje su  $P$  poligoni s  $n$  vrhova.*

Originalni problem bio je problem pronalaženja  $g(n)$ ,  $\forall n \in \mathbb{N}$ .



- Problem je postavio **Victor Klee** 1973. godine.
- 1975. **Vasek Chvatal** dokazuje teorem poznat pod nazivom „**Chvatal's Art Gallery Theorem**“ ili „watchman teorem“.

## Teorem

*Jednostavan poligon  $P$  („poligon bez rupa“) možemo pokriti s  $\lfloor n/3 \rfloor$  točaka iz  $P$ .*

## Napomena

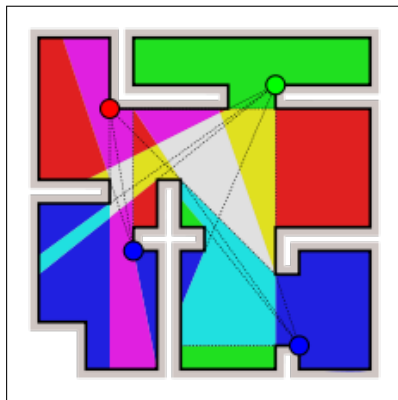
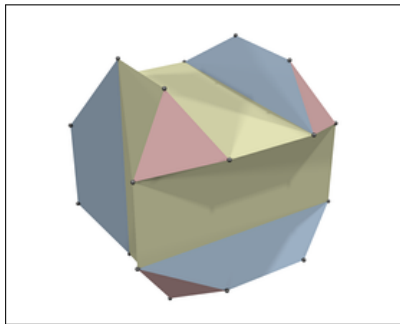
*Za poligone s „rupama“ vrijedi slično svojstvo.*

*Neka je  $P$  poligon s  $n$  vrhova i  $h \in \mathbb{N}$  rupa. Tada ga možemo pokriti s  $\lfloor (n + h)/3 \rfloor$  točaka.*

# Problem u primjeni

- U primjeni, problem se svodi na minimizaciju broja kamera/stražara potrebnih za osiguravanje galerije.
- U osnovnoj verziji problema, kamere imaju sposobnost okretanja za  $360^\circ$ .
- Unos algoritma je tlocrt galerije koju je potrebno osigurati.
- Pod dopustivim rješenjem problema podrazumijevamo raspored kamera takav da je svaka točka galerije sadržana u vidnom polju barem jedne kamere.
- Problem je **NP-težak**.





Postoje razne varijante osnovnog problema:

- Kamere je moguće postaviti samo u vrhove poligona.
  - ▶ Konstruiran relativno efikasan algoritam koji daje optimalna rješenja.
- Kamere je moguće postaviti samo na rubove poligona.
- Poligon je ortogonalan.
- Kamere imaju vidno polje od  $180^\circ$ .

U ovom projektu pokušat ćemo konstruirati efikasan algoritam za općeniti problem (u 2D).



Problem je popularan zbog poprilično direktne primjene, pa postoje mnoga rješenja koja koriste različite pristupe.

- Heuristički algoritmi
  - ▶ Genetski algoritmi
- Algoritmi temeljeni na cijelobrojnom linearnom programiranju
- Aproksimacijski algoritmi

- Ideja je testirati nekoliko klasičnih Meta-heuristika te usporediti njihovu efikasnost i optimalnost.
- Pokušati poboljšati rješenja kombiniranjem algoritama.
- Implementirati algoritam po uzoru na članak [2].
- Dati varijantu algoritma s dodatnim parametrom  $\alpha \in [0, 1]$  td. za njegovu fiksiranu vrijednost algoritam osigurava pokrivenost galerije od  $(1 - \alpha)$  ukupne površine.
  - ▶ Bitno za primjenu.

Testove ćemo provoditi prvenstveno na instancama iz [3].

- Plan je koristiti kombinaciju programskih jezika **Java** i **Haskell**.
- Za rješavanje geometrijskih komponenti problema koristit ćemo **CGAL**(The Computational Geometry Algorithms Library), library korišten i u [2].



J.O,Rourke (1987): *Art Gallery Theorems and Algorithms*, Oxford University Press, New York.



J. Amit, J.S.B. Mitchell, E.Packer (2010): *Locating guards for visibility coverage of polygons*, International Journal of Computational Geometry & Applications.



Benchmark instance: <http://www.ic.unicamp.br/cid/Problem-instances/Art-Gallery/AGPPG/index.html>



Chaitanya, Manoy , S.Chaudhury, A. Bhattacharyya: *Optimal Visual Sensor Placement using Evolutionary Algorithm*, Delhi College of Engineering, Indian Institute of Technology.