# UNIVERZA V LJUBLJANI FAKULTETA ZA MATEMATIKO IN FIZIKO ODDELEK ZA FIZIKO FIZIKA II. STOPNJA, FIZIKA KONDENZIRANE SNOVI

#### Tina Klobas

### ORIENTACIJSKO ZAGOZDENJE DVODIMENZIOALNIH ELIPS V RAVNINI

Magistrsko delo

MENTOR: dr. Anže Božič SOMENTOR: doc. dr. Simon Čopar

# 1. Metodologija

Okviren potek zagozdenja sistema:

- 1. Z Mitchellovim algoritmom [1] ustvarimo dvodimenzionalno mrežo z N točkami.
- 2. Točke postanejo središča elips z ekscentričnostjo e in naključnimi začetnimi orientacijami.
- 3. Implementacija prekrivalne funkcije [2] za zaznavanje trkov med elipsami.
- 4. Postopno večanje elips in relaksacija vrtenja (Monte Carlo).
- 5. Analiza konfiguracij.

Periodične robne pogoje v kodi implementiramo na naslednji način

```
dx = point2 - point1
if dx > 0.5*width:
    dx = dx - width
elif dx < -0.5*width:
    dx = dx + width</pre>
```

## 1.1 Mitchellov algoritem

Okviren potek algoritma:

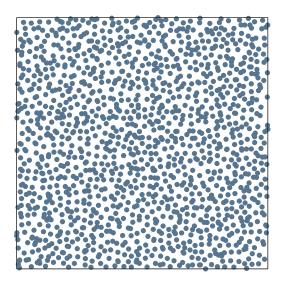
- 1. Postavimo začetni točki na naključna položaja.
- 2. Zgeneriramo naključne položaje kandidatov za naslednjo točko.
- 3. Izberemo kandidata, ki je najdlje od vseh točk porazdelitve (ima največjo minimalno oddaljenost).
- Ponavljamo prejšnje korake dokler ne dosežemo izbranega števila točk.

Na vsaki ponovitvi število kandidatov povečamo sorazmerno s številom že obstoječih točk n. Pri nalogi smo tako vsakič generirali  $\lfloor n/2 \rfloor + 1$  kandidatov.

Primer za porazdelitev 1024 točk je prikazana na sliki 1.1. Zdaj v točke postavimo elipse enakih velikosti (a, b in e) in naključnih orientacijami  $\theta_i$ . Potrebujemo še kriterij za zaznavanje prekritih elips, kar je razloženo v naslednjem razdelku.

## 1.2 Eliptična kontaktna funkcija

Za zaznavanje prekrivanja para elips implementiramo kontaktno funkcijo, povzeto po [2].



Slika 1.1: Porazdelitev 1024 točk.

#### 1.2.1 Ena elipsa

Elipsa A je definirana s centrom  $\mathbf{r}_A$ , orientacijo  $\theta_A$  in pozitivno definitno kvadratično formo  $\mathbf{A}$  kot množica točk, za katero velja

$$E_{A}(\boldsymbol{r} - \boldsymbol{r}_{A}, \theta_{A}) = (\boldsymbol{r} - \boldsymbol{r}_{A})^{\top} \mathbf{A}^{-1} (\boldsymbol{r} - \boldsymbol{r}_{A}) \begin{cases} < 1 & \text{znotraj A,} \\ = 1 & \text{na površini A,} \\ > 1 & \text{zunaj A.} \end{cases}$$
(1.1)

Z uporabo rotacijske matrike  $R(\theta)$  lahko **A** zapišemo kot

$$\mathbf{A}(\theta_A) = \mathbf{R}(\theta_A)\hat{\mathbf{A}}\mathbf{R}^{\top}(\theta_A). \tag{1.2}$$

Kjer je  $\hat{\mathbf{A}}$  določena z velikostjo polosi elipse  $a_1$  in  $a_2$  ter enotskih vektorjev  $e_i$ 

$$\hat{\mathbf{A}} = \sum_{i=1}^{2} a_i^2 \mathbf{e}_i \mathbf{e}_i^{\top}. \tag{1.3}$$

#### 1.2.2 Prekrivanje dveh elips

Definiramo funkcijo

$$F(\mathbf{r},\lambda) = \lambda E_A(\mathbf{r}) + (1-\lambda)E_B(\mathbf{r}), \tag{1.4}$$

kot vsoto dveh elips A in B, ter izbranega parametra  $\lambda$ . Tega omejimo na interval [0,1], tako, da je  $F(\mathbf{r},\lambda) \geq 0$ . Pri fiksni vrednosti  $\lambda$  ima  $F(\mathbf{r},\lambda)$  enolični minimum. Za skrajni vrednosti lahko trivialno zaključimo, da je minimum F=0 pri  $\mathbf{r}=\mathbf{r}_B$  za  $\lambda=0$  oziroma pri  $\mathbf{r}=\mathbf{r}_A$  za  $\lambda=1$ . Za vse vmesne vrednosti  $\lambda$  lego minimuma  $\mathbf{r}$  dobimo z minimizacijo. Sledi

$$\nabla F(\mathbf{r}, \lambda) = 0, \tag{1.5}$$

oziroma

$$\lambda \mathbf{A}^{-1}(\boldsymbol{r} - \boldsymbol{r}_A) + (1 - \lambda)\mathbf{B}^{-1}(\boldsymbol{r} - \boldsymbol{r}_B) = 0. \tag{1.6}$$

Rešitev minimizacije je pot $r(\lambda)$  med centroma elips, ki jo lahko izrazimo iz enačbe 1.6 kot sistem

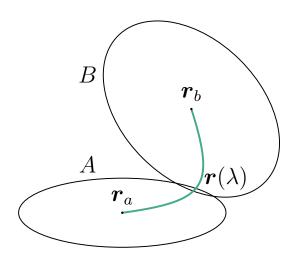
$$\mathbf{r}(\lambda) - \mathbf{r}_A = (1 - \lambda)\mathbf{A}\mathbf{C}^{-1}\mathbf{r}_{AB},$$
  
 $\mathbf{r}(\lambda) - \mathbf{r}_B = -\lambda\mathbf{B}\mathbf{C}^{-1}\mathbf{r}_{AB},$  (1.7)

kjer je  $\mathbf{r}_{AB} = \mathbf{r}_B - \mathbf{r}_A$  in  $\mathbf{C}$  vsota

$$\mathbf{C} = (1 - \lambda)\mathbf{A} + \lambda\mathbf{B}.\tag{1.8}$$

saj sta matriki **A** in **B** pozitivno definitni. Rešitev 1.7 uporabimo v enačbi 1.4, pri čemer upoštevamo tudi enačbo 1.8 in definiramo funkcijo f, ki ni več eksplicitno odvisna od  $r(\lambda)$ 

$$f(\lambda) = F(\mathbf{r}(\lambda), \lambda) = \lambda (1 - \lambda) \mathbf{r}_{AB}^{\mathsf{T}} \mathbf{C}^{-1} \mathbf{r}_{AB}. \tag{1.9}$$



Slika 1.2: Minimalna pot  $r(\lambda)$  gre skozi presek elips A in B.

Poglejmo kako se obnaša pot  $\mathbf{r}(\lambda)$ ,  $\lambda \in [0,1]$ , ki povezuje centra elips med seboj, kar lahko vidimo na sliki 1.2. Iz enačbe 1.1 sledi, da je vrednost  $F(\mathbf{r}, \lambda)$  na območju izven obeh elips  $F(\mathbf{r}, \lambda) > 1$ . Če se A in B ne sekata, potem mora imeti pot minimuma  $F(\mathbf{r}, \lambda) > 1$  vrednost večjo od 1. Če se A in B prekrivata potem je vrednost  $F(\mathbf{r}, \lambda) < 1$  na preseku  $A \cap B$  za katerokoli vrednost  $\lambda \in [0, 1]$ . Sledi, da je vrednost minimuma  $F(\mathbf{r}, \lambda) < 1$  zagotovo manjša od 1. To pomeni, da pot  $\mathbf{r}(\lambda)$  zagotovo ne bo šla izven območij A in B. Zaključimo, da za vrednosti  $F(\mathbf{r}(\lambda), \lambda) = f(\lambda)$  velja

$$\max_{0<\lambda<1} f(\lambda) \begin{cases} <1 & A \text{ in } B \text{ se prekrivata,} \\ =1 & A \text{ in } B \text{ sta tangentni,} \\ >1 & A \text{ in } B \text{ se ne dotikata.} \end{cases}$$
 (1.10)

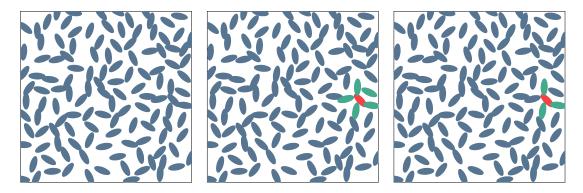
Te lastnosti izkoristimo pri definiciji kontaktne funkcije med dvema elipsama, tako da velja

$$F_{AB}(\mathbf{r}_{AB}, \theta_A, \theta_B) = \max_{0 < \lambda < 1} f(\lambda) = \mu^2. \tag{1.11}$$

Vrednost  $\mu$  je linearni faktor s katerim moramo množiti elipsi A in B, da

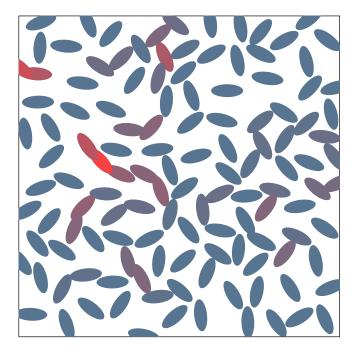
#### 1.2.3 Zaznavanje prekrivanj s kontaktno funkcijo

Vpeljano kontaktno funkcijo uporabimo na porazdelitvi elips, ki smo jo zgenerirali z Mitchellovim algoritmom. Za primer poglejmo sliko 1.3, ki prikazuje porazdelitev 128 elips. Izberemo naključno elipso in pogledamo njeno okolico polmera 2a. S tem zmanjšamo število parov elips na katerih moramo računati kontaktno funkcijo.



Slika 1.3: Prikaz porazdelitve 128 elips. Na sredinski sliki izberemo naključno elipso in pogledamo njeno okolico polmera 2a. Na zadnji sliki so označene samo še tiste elipse iz okolice s katerimi se izbrana elipsa prekriva.

# 1.3 Simulacije



Slika 1.4: Barva prekritih elips je odvisna od njihove energije.

# 2. Literatura

- [1] A. Wolfe, Ray Tracing Gems II: Next Generation Real-Time Rendering with DXR, Vulkan, and OptiX" (Apress, Berkeley, CA, 2021) str. 367–394.
- [2] J. W. Perram in M. Wertheim, Statistical mechanics of hard ellipsoids. I. Overlap algorithm and the contact function, Journal of Computational Physics 58, 409 (1985).