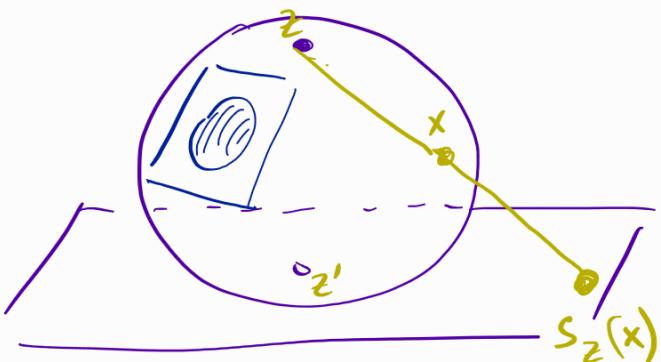


Теорема (Lipton-Tarjan '79) ^{Алгоритм} планир. граф $G = (V, E)$ на $|V|=n$ вершках содержит $S \subset V$, $|S| \leq 2n$, размеш. любой связной компоненты $G \setminus S$ не превосходит $\frac{3n}{4}$

D-60 (Miller-Teng-Thurston—Varasdi '97)

Ингредиент 1 Тана Радо: любой множества T и точек $b \in \mathbb{R}^d$ имеет "медиану": $\exists c \in \mathbb{R}^d$ т.е. любой замкнутое множество, содержащее c , содержит $\geq \frac{n}{d+1}$ точек из T

Ингредиент 2 Теорема Кёбе: планир. граф можно реализовать касанием семейства прямых



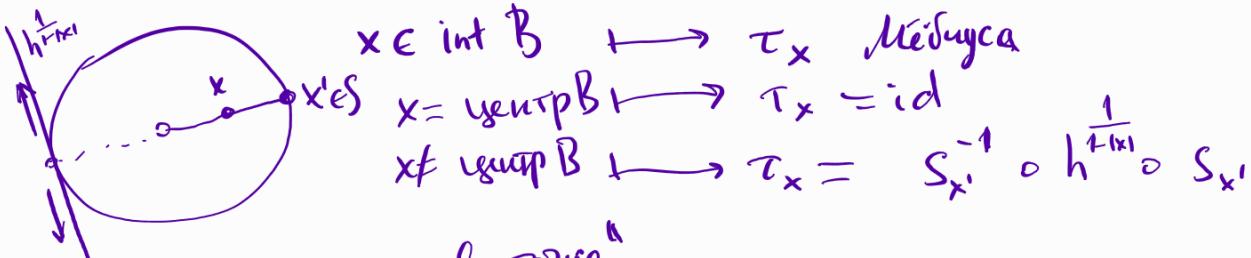
Преобразование Мёбенуса
(сохр. сфер. манжеты и узлы)

- 1) Повороты сферы
- 2) $s_z^{-1} \circ h_{z'}^R \circ s_z$
гомотетичные плоскости
стерео из z'
с центром z'
и коэффиц. R

Ингредиент 3: топологический аргумент в стиле Браузера показывает, что можно добиться того, что центр сферы —

- медиана множества центров ср. манжет

Пусть G реализован на сфере $S^{\partial\mathcal{B}}$ семейством ср. манжет C_i ($i \in V$)



$$x \in \text{int } \mathcal{B} \mapsto \tau_x \text{ Мёбенуса}$$

$$x = \text{центр } \mathcal{B} \mapsto \tau_x = \text{id}$$

$$x \notin \text{центр } \mathcal{B} \mapsto \tau_x = s_x^{-1} \circ h^{\frac{1}{1+x}} \circ s_x$$

Apt. à la "менгб. точка"
или "стенка отобр."

позволяет подобрать $x \in \text{int } \mathcal{B}$

так что центр \mathcal{B} — медиана множества центров манжет $\tau_x(C_i)$

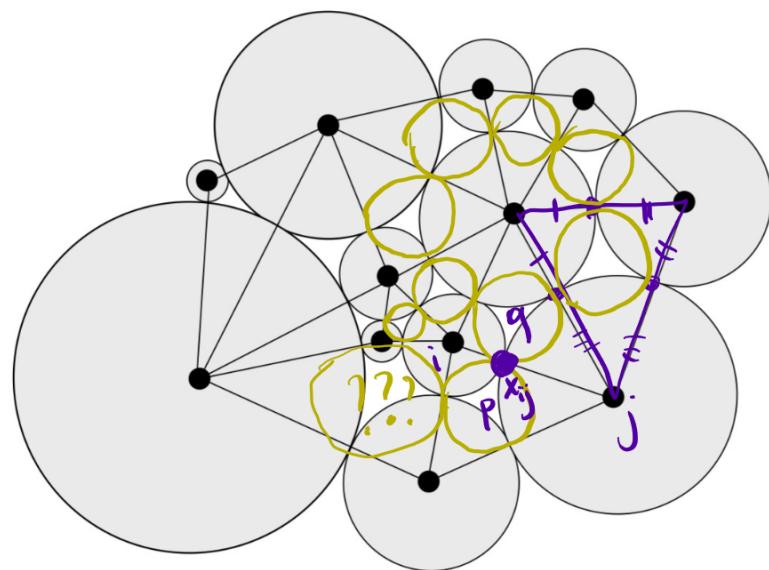
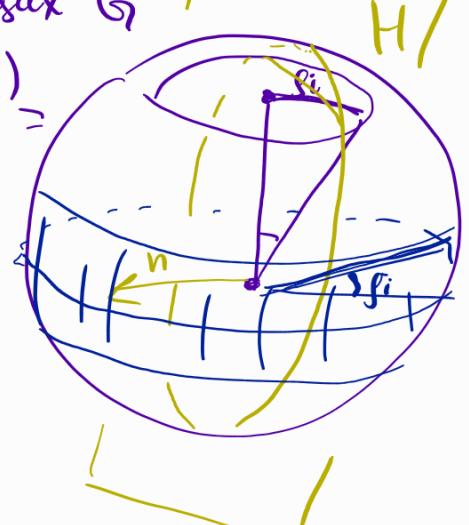
Униформенность Случайное покрытие плоскости через центры сфер
распределение графа Хорна ($S \leftrightarrow$ те множества
которые пересекают H)

Число элементов множеств $C_i \subset S$, реализующих G

$$\text{Prob}(H \cap C_i \neq \emptyset) = \frac{\text{Area}(\text{множество подчиненных } g_i)}{\text{Area}(S)} = \frac{4\pi \sin g_i}{4\pi} = \sin g_i$$

$$\mathbb{E}(\# C_i \text{ непр. } H) = \sum_i \text{Prob}(C_i \text{ непр. } H) =$$

$$\sum_i \sin g_i \leq \sqrt{n} \left(\sum_i (\sin g_i)^2 \right)^{\frac{1}{2}} \leq \\ \leq 2\sqrt{n} \left(\sum_i \left(\sin \frac{s_i}{2} \right)^2 \right)^{\frac{1}{2}} = 2\sqrt{n} \left(\frac{\sum \text{Area } C_i}{\text{Area } S} \right)^{\frac{1}{2}} < 2\sqrt{n}$$



Планарный граф $G = (V, E)$

Двудоминный граф $G^* = (V^*, E^*)$

Глобальное представление кругов:

2 семейства кругов на плоскости

$C_i, i \in V$

$D_p, p \in V^*$ (графика парных
графа G)

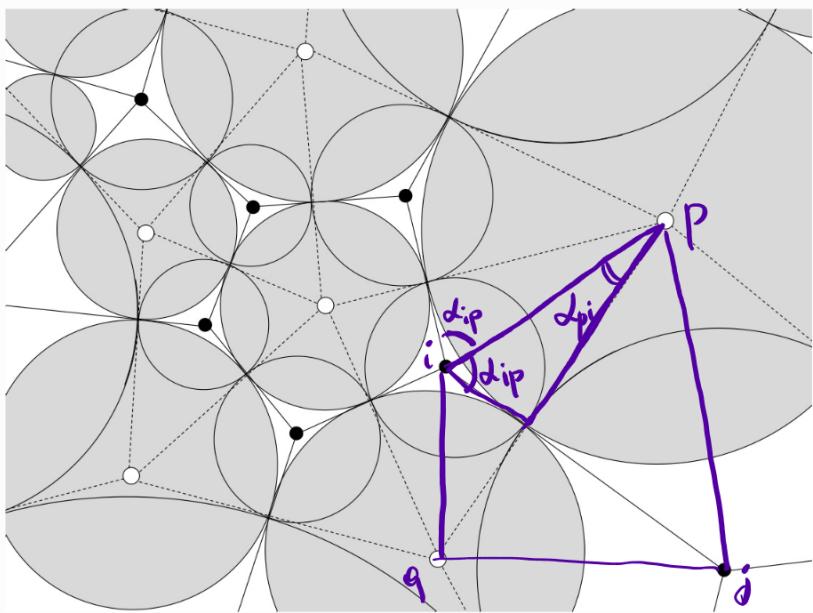
$\forall ij \in E \quad C_i \cup C_j$ касаются в точке x_{ij}

две коор. $p, q \in E^*$ $D_p \cup D_q$ касаются в x_{ij}

$C_i \cup D_p$ ортогональны в x_{ij}

G - 3-связный
планарный
(1-скелет выпуклой
многоугольника)

Теорема (Коебе '36) Любой 3-связный планарный граф G
доминирует глобальное представление кругов



$$U = V \cup (V^* \setminus P_{\text{brem}})$$

$$\mathcal{J} = \{ip \mid i \in V, p \in V^* \setminus P_{\text{brem}}\}$$

$$u \in U \mapsto r_u > 0$$

$$dip = \arctg \frac{r_p}{r_i}, d_{pi} = \arctg \frac{r_i}{r_p}$$

$$\forall i \in V \quad \sum_{p \in \mathcal{J}_{ci}} d_{ip} = \begin{cases} \pi, & i \text{ barytp.} \\ ? & i \text{ brem.} \end{cases}$$

$$\forall p \in V^* \setminus P_{\text{brem}} \quad \sum_{i \in V(p)} d_{pi} = \pi$$

Theorem. Among all curves of a given length, the circle encloses the greatest area.

Proof. For any curve that is not a circle, there is a method (given by Steiner) by which one finds a curve that encloses greater area. Therefore the circle has the greatest area. ■

Theorem. Among all positive integers, the integer 1 is the largest.

Proof. For any integer that is not 1, there is a method (to take the square) by which one finds a larger positive integer. Therefore 1 is the largest integer. ■