$$< O(\ell)$$
$$\leq O(1)$$

$$\underline{LSH}, \ NSW, \ HNSW$$

$$f : X \to H \qquad\qquad J_{A,B}$$
$$\mathcal{F} : \{ f : X \to H \} \qquad \rho_{x,z}$$

Опр. Семейство хэш-функций $\mathcal{F}$ с распределением $P(f)$ называется (d_1, d_2, P_1, P_2) — чувствительным, если:

1) $\rho(x, z) \leq d_1 \ \Rightarrow \ \mathbb{P}_{f \in \mathcal{F}} [f(x) = f(z)] \geq P_1$

2) $\rho(x, z) \geq d_2 \ \Rightarrow \ \mathbb{P}_{f \in \mathcal{F}} [f(x) = f(z)] \leq P_2$

$$d_1 < d_2 \qquad P_1 > P_2$$

Min - hash (Расст. жаккара)

Объекты — множества
$$x \subset \mathcal{U} = \{ u_1 \dots u_n \}$$

π - перестановка на $\mathcal{U}$

π - важность слова по отношению к теме.

π:

0	u_{100}	Толстопальцесть
1	u_{321}	Многообразие
2	u_{415}	Интеграл
$\vdots$		
n-1	u_{10}	Барби
n	u_{152}	Эйнимо

$$f_{\pi}(A) = \min \{ \pi(i) \mid u_i \in A \}$$

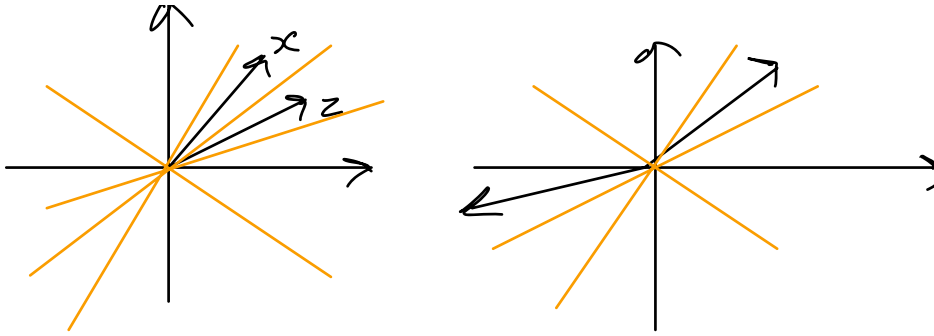$$f_{\pi}(\text{„Борис построил многообр"}) = 1$$

f_{π} будет сэмплироваться

$$g(A,B) = 1 - \frac{|A \cap B|}{|A \cup B|}$$
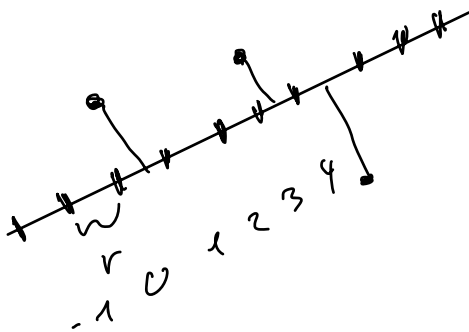
Косинусное расстояние

$$g(x,y) = \arccos \frac{\langle x, y \rangle}{\|x\| \|y\|}$$

$$\mathcal{F} = \{ f_w(x) = \mathrm{sign} \langle w, x \rangle \mid w \in \mathbb{R}^d \}$$
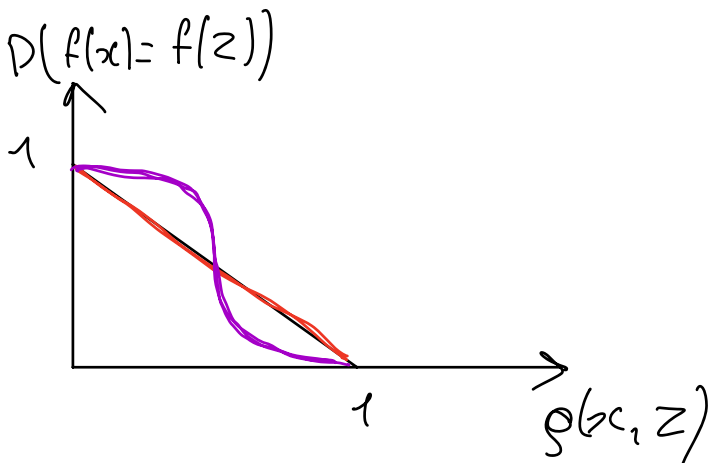
Евклидово расстояние

$$\mathcal{F} = \left\{ f_{w,b}(x) = \left\lfloor \frac{\langle w, x \rangle + b}{r} \right\rfloor \,\middle|\, w \in \mathbb{R}^d, b \in [0,r] \right\}$$

$$w \sim \mathcal{N}(0, I)$$
$$b \sim \mathcal{U}[0, r)$$

$$\rho \in [0; 2]$$

$$P(f(x) = f(z))$$

$$\rho(x, z)$$

Композиция хэш-функций

$$g(x) = (f_1(x), \dots, f_m(x))$$

$$P\left[f_1(x) = f_1(z)\right] = P$$

$$P\left(g(x) = g(z)\right) = p^m$$

d_1, d_2, P_1, P_2 — числа

Алгоритм

$$x$$
$$\downarrow$$
$$g(x)$$

$$N_{(x)} \{x_i \in X \mid g(x_i) = g(x)\}$$

$$\begin{cases} g_1(x) = [f_{11}(x), \dots, f_{1m}] \\ \vdots \\ g_L(x) = [f_{L1}(x), \dots, f_{Lm}] \end{cases}$$

$$\text{KNN среди } N_{(x)}$$

$$P\left(\,[g_1(x) = g_1(z)] \;||\; \dots \;||\; [g_L(x) = g_L(z)]\,\right) =$$

$$= 1 - (1 - p^m)^L$$

график, который мы хотим

$$NSW$$

Navigable small world
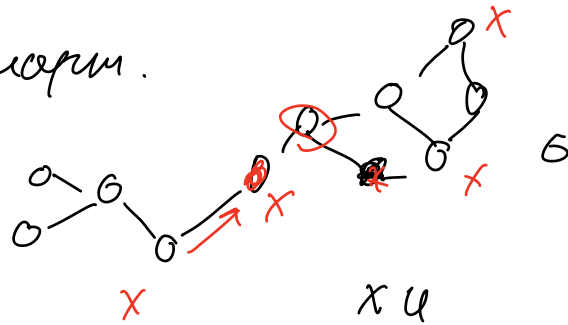
$$G = (X, E) \qquad u - \text{новое наблюдение}$$

1) Берём случайную вершину V в G

2) В цикле: среди соседей u ищем:

$$\rho\,(v',u) < \rho\,(v,u)$$

Если такой сосед нашёлся, переходим в него

Используем мультистарт.

Добавление вершины u
Пусть имеем граф некоторого размера.

Мультистарт $\rightarrow$ $C(u)$

$\mathcal{D}(u) = C(u) \cup \{$ соседние вершины для всех $v \in C(u)\}$

Соединяем u с ближайшими соседями из $\mathcal{D}(u)$

H N S W

$u.$