

# Обучение взаимосвязанных информативных представлений в задаче генерации образов

Охотников Никита Владимирович

МФТИ

2023-2024

# Введение

## Цель

- ▶ Исследовать проблемы дополнения, генерации и оценки образов, состоящих из элементов заранее заданного конечного множества

## Проблемы

- ▶ Высокая дисперсия оценки образа и сложность построения объективных критериев
- ▶ Нетривиальная взаимосвязь элементов образа
- ▶ Практическая невозможность решения полным перебором задач к нему сводящихся

## Необходимо

- ▶ Изучить возможности аппроксимации точного решения, в случае когда оно существует, но невычислимо
- ▶ Рассмотреть способы моделирования связей между частями внутренней структуры образов

# Постановка задачи

## Основные понятия и обозначения

- ▶ Основная единица данных, рассматриваемая в работе – элемент одежды, далее будем называть его *объектом* или *элементом*, множество всех рассматриваемых объектов –  $\mathcal{X}$
- ▶ Каждый объект  $X \in \mathcal{X}$  есть пара  $X = (I, T)$  из соответственно изображения и текстового описания.  $\mathcal{I}$  – множество изображений объектов.
- ▶ Для каждого элемента  $X$  определена *категория*  $C_x$ , из множества категорий  $\mathcal{C}$ , а множество всех элементов разбивается на подмножества  $\mathcal{X}_C$  элементов с общей категорией.
- ▶ Некоторое подмножество  $O = \{X_i\}_{i=1}^k \subset \mathcal{X}$  множества всех элементов будем называть *образом*, если
  1.  $O \neq \{\emptyset\}$
  2.  $|O| \leq K$
  3.  $\forall X_i, X_j \in O, i \neq j \rightarrow C_{X_i} \neq C_{X_j}$

где  $K$  – определяемая задачей константа. Множество всех образов  $\mathcal{O}$ . Из такого определения следует, в частности:

$$O \in \mathcal{O}, O' \subset O \rightarrow O' \in \mathcal{O}$$

# Постановка задачи

## Основные понятия и обозначения

- ▶ Для элементов и образов будем рассматривать *функции близости*

$$S_X : \mathcal{X} \times \mathcal{X} \longrightarrow [-1, 1], \quad \forall X \in \mathcal{X} \quad S_X(X, X) = 1$$

$$S_O : \mathcal{O} \times \mathcal{O} \longrightarrow [-1, 1], \quad \forall O \in \mathcal{O} \quad S_O(O, O) = 1$$

Такой функцией может выступать например косинусное сходство в некотором латентном пространстве.

- ▶ Для оценки образов введем функцию *оценки* или *совместимости* его элементов:

$$S : 2^{\mathcal{X}} \longrightarrow [0, 1]$$

причем выполнено следующее:

$$\forall O \in \mathcal{O} : S(O) > 0$$

$$\forall O' \in 2^{\mathcal{X}} \setminus \mathcal{O} : S(O') = 0$$

*Совместимостью* или *оценкой совместимости* образа  $O$  будем называть результат применения функции совместимости к этому образу  $S(O)$

# Постановка задачи

## Оценка образа

Задача оценки образа – это классическая задача регрессии направленная на получения аппроксимации функции оценки  $\mathcal{S}$ :

► **Дано:**

$$\{O_1 \dots O_n\} \subset \mathcal{O}$$
$$\{\mathcal{S}(O_1) \dots \mathcal{S}(O_n)\}$$

► **Требуется:**

Найти наилучшую в некотором смысле аппроксимацию функции  $\mathcal{S}$  функциями заданного класса, т.е. решить задачу оптимизации:

$$\hat{\mathcal{S}} = \operatorname{argmin}_{\mathcal{S} \in \mathcal{S}} \left[ \frac{1}{N} \sum_{i=1}^N \mathcal{L}(\mathcal{S}(O_i), \mathcal{S}(O_i)) \right]$$

где  $\mathcal{L}(\cdot, \cdot)$  некоторая метрика, например евклидова, а  $\mathcal{S}$  – рассматриваемое множество функций, например нейросети заданной архитектуры.

# Постановка задачи

## Описание образа

Задача описания образа есть задача построения наилучшего текстового описания для данного образа по изображениям его элементов. Полагая функцию оценки известной получаем:

► **Дано:**

$\{X_i\} = O_n$ ,  $|O_n| = n$  — образ, где  $X_i = (l_i, \emptyset)$ ,  $l_i \in \mathcal{I}$ ,  $i = \overline{1, n}$  — его элементы с пустым текстовым описанием.

$O_n(T) = \{X_i(T) = (l_i, T)\}_{i=1}^n$  для некоторого общего описания  $T$

► **Требуется:**

Найти оценку  $\hat{T}$  общего для всех элементов описания  $T$ , максимизирующую значение функции оценки  $\mathcal{S}(O_n)$ , т.е.:

$$\hat{T} = \operatorname{argmax}_T \mathcal{S}(O_n(T))$$

В данном случае задача генеративная — лучшее описание находится, из решения задачи максимизации функции оценки, а не просто выбирается из заранее заданного конечного множества.

# Постановка задачи

## Дополнение (восстановление) образа

Задача дополнения образа – есть задача выбора в некотором смысле наилучшего набора элементов из  $\mathcal{X}$  для дополнения данного образа:

► **Дано:**

$O_n \in \mathcal{O}$ ,  $|O| = n$

$k \in \mathbb{N}$ ,  $k > n$  — количество недостающих элементов

$J \subset \mathbb{N}$ ,  $|J| = m \geq k$  — индексы категорий недостающих элементов

$\{\hat{T}_i\}_{i=1}^k$  — текстовые представления недостающих элементов, возможно пустые. В случае если предлагается только текстовое описание всего образа  $T$ , рассматривается  $\forall i \in \overline{1, k} : T_i = T$ .

► **Требуется:**

Найти наилучшее в смысле максимизации функции оценки дополнение образа  $O_n$  до  $O_k \in \mathcal{O}$ ,  $|O_k| = k$  элементами из категорий  $\{C_j\}_{j \in J}$ , т.е. решить следующую задачу:

# Постановка задачи

## Дополнение (восстановление) образа

$$\{\hat{X}_i\}_{i=1}^k = \operatorname{argmax}_{\{X_i\}_{i=1}^k \in \bigcup_{j \in J} \mathcal{X}_{C_j}} \left[ \alpha \cdot \mathcal{S}(O_n \cup \{X_i\}_{i=1}^k) + \right. \\ \left. + (1 - \alpha) \cdot \sum_{i=1}^k S_X((l_i, T_i), (l_i, \hat{T}_i)) \cdot \mathbb{I}\{\hat{T}_i \neq \emptyset\} \right]$$

здесь  $X_i = (l_i, T_i)$ ,  $\alpha \in [0, 1]$ . Второе слагаемое отвечает за соответствие предсказанного элемента предъявленному текстовому представлению и равно нулю, если представление пусто. Задача, в отличие от предыдущей, дискриминативная и может быть решена точно полным перебором всех объектов из  $\mathcal{X}$ .



## Постановка задачи

Задача генерации состоит в выборе образа произвольного размера, наиболее подходящего к предоставленному текстовому описанию. В терминах введенных выше получаем:

► **Дано:**

$T$  — текстовое описание образа.

► **Требуется:**

Найти наилучший в смысле максимизации функции оценки образ  $O \in \mathcal{O}$  элементы которого наилучшим образом соответствуют предложенному описанию  $T$ , т.е.:

$$\hat{O} = \operatorname{argmax}_{k, O = \{X_i\}_{i=1}^k, O \in \mathcal{O}} \left[ \alpha \cdot \mathcal{S}(O) + (1 - \alpha) \cdot \sum_{i=1}^k S_X((l_i, T_i), (l_i, T)) \cdot \mathbb{I}\{\hat{T} \neq \emptyset\} \right]$$

здесь  $X_i = (l_i, T_i)$ ,  $\alpha \in [0, 1]$ . Стоит заметить, что если зафиксировать  $k = 1$ , получаем обычную задачу поиска наиболее подходящего под описание элемента в коллекции. Учитывая то, что множество образов определено множеством элементов и определением образа, задача генерации образа также является дискриминативной и состоит в переборе всех возможных образов.

# Теоретическая часть

- ▶ Элементы равнозначны и задачи симметричны к перестановке  $\implies$  разумно рассматривать операции эквивариантные относительно группы перестановок.
- ▶ Опустим вопрос выбора способа получения латентных представлений элементов образа и будем использовать полученные с помощью предобученной модели
- ▶ В качестве функции оценки возьмем модель из статьи<sup>1</sup>.
- ▶ Рассмотрим задачу дополнения образа. В случае пустого описания недостающих элементов без заранее определенных категорий, с учетом формальной постановки получаем задачу:
  - ▶ **Дано:**  
 $O_n \in \mathcal{O}$ ,  $|O| = n$  — исходный образ  
 $k \in \mathbb{N}$ ,  $k > n$  — количество недостающих элементов
  - ▶ **Задача:**

$$\{\hat{X}_i\}_{i=1}^k = \operatorname{argmax}_{\{X_i\}_{i=1}^k \subset \mathcal{X}} \mathcal{S}(O_n \cup \{X_i\}_{i=1}^k)$$

---

<sup>1</sup><https://doi.org/10.48550/arXiv.2204.04812>

# Дополнение образа

## Дискретный подход

- ▶ Один из подходов к задаче – приближенный перебор.
- ▶ В таком случае, можно рассмотреть полный граф на вершинах  $\mathcal{X} \setminus O_n \cup \{X_{init}\}$ , где  $X_{init}$  – дополнительная начальная вершина. Тогда задача эквивалентна максимизации *оценки* пути  $X_{init}, X_1, X_2 \dots X_k$  в таком графе. Где под *оценкой* пути понимается оценка образа  $O_n \cup \{X_1 \dots X_k\}$
- ▶ Жадные бейзлайны:
  - ▶  $X_1 = \operatorname{argmax}_{X \in \mathcal{X}} S(O_n \cup X), \dots, X_k = \operatorname{argmax}_{X \in \mathcal{X} \setminus \bigcup_{i=1}^{k-1} X_i} S(O_n \cup X)$
  - ▶  $X_1 = \operatorname{argmax}_{X \in \mathcal{X}} S(O_n \cup X), \dots, X_k = \operatorname{argmax}_{X \in \mathcal{X} \setminus \bigcup_{i=1}^{k-1} X_i} S(O_n \cup X_1 \dots X_{k-1} \cup X)$
- ▶ Предложение: использовать алгоритм beam-search, активно применяемый в языковых моделях. Beam-search в граничных случаях вырождается либо в полный перебор, либо во второй из двух жадных алгоритмов выше.

# Дополнение образа

## Непрерывный подход

- ▶ Задача дополнения — задача дискретной оптимизации. Однако:
  - ▶ Функция оценки по постановке непрерывна по всем элементам и дифференцируема почти всюду (задана нейросетью)
  - ▶ Есть доступ не только к значению функции оценки, но и градиенту по любому параметру в любой точке
- ▶ Идея: заменим дискретную задачу непрерывной следующего вида:

$$\{\hat{X}_i\}_{i=1}^k = \operatorname{argmax}_{\{X_i\}_{i=1}^k \subset \mathbb{R}^d} \mathcal{S}(O_n \cup \{X_i\}_{i=1}^k)$$

- ▶ Полученная задача разрешима за разумное время какой либо модификацией стохастического градиентного спуска
- ▶ При некоторых ограничениях на функции активации функция оценки к тому же липшицева
- ▶ Таким образом, в случае довольно богатой доступной коллекции  $\mathcal{X}$  стоит ожидать, что выбор  $X_i = \operatorname{argmin}_{X \in \mathcal{X}} \rho(X, \hat{X}_i)$ ,  $i = \overline{1, k}$ , где  $\rho$  — некоторая мера близости между  $X$  и  $\hat{X}_i$ , позволит получить хорошее приближенное решение исходной задачи

# Базовый эксперимент

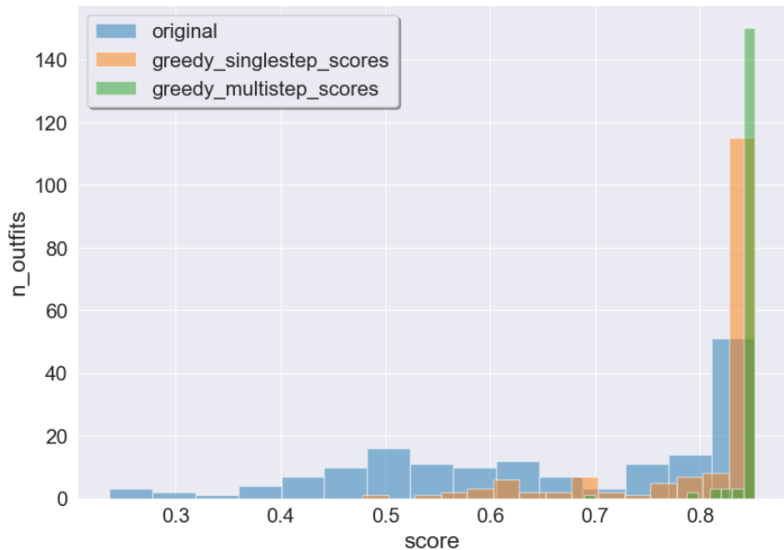
## Жадные алгоритмы

- ▶ Датасет Polyvore, 17000 образов из 65000 объектов
- ▶ Рассмотрим небольшое подмножество
- ▶ Считаем распределение оценок исходных образов
- ▶ Из каждого образа случайным образом удаляем 2 элемента
- ▶ Рассматриваем дополнение получившихся образов 2-мя элементами жадным перебором

# Базовый эксперимент

## Жадные алгоритмы

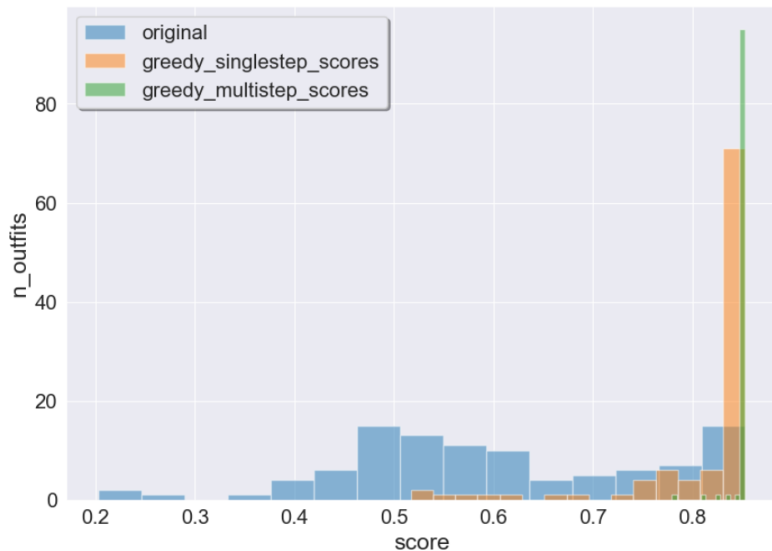
Outfits of 8+ elements each



# Базовый эксперимент

## Жадные алгоритмы

100 outfits subset of 5+ elements each



# Базовый эксперимент

## Непрерывная аппроксимация

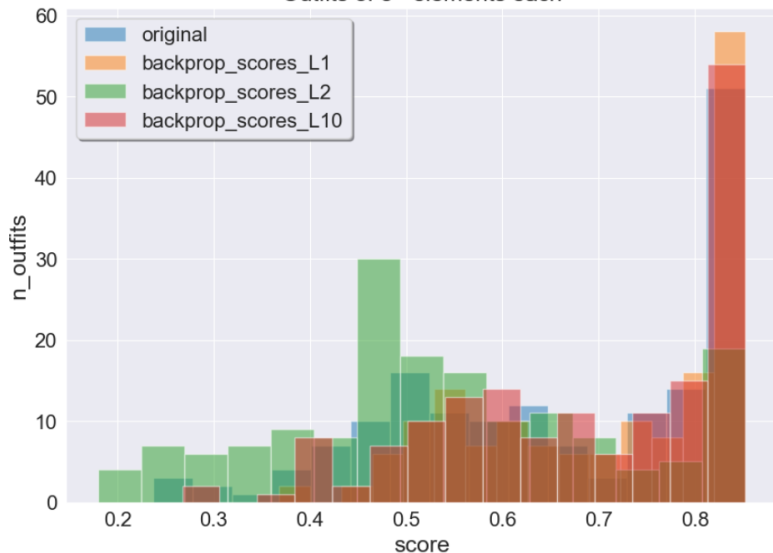
- ▶ Рассматриваем те же самые образы, удаляем из каждого 2 элемента и рассматриваем дополнение получившихся образов
- ▶ Замораживаем веса модели оценки
- ▶ Добавляем 2 обучаемых эмбединга для недостающих элементов
- ▶ С помощью оптимизатора Adam получаем эмбединги, максимизирующие оценку
- ▶ Выбираем из всей коллекции элементы, ближайшие к полученным по некоторой метрике, в данном случае взяты  $L_1, L_2, L_{10}$
- ▶ Вычисляем оценку получившегося образа



# Базовый эксперимент

## Непрерывная аппроксимация

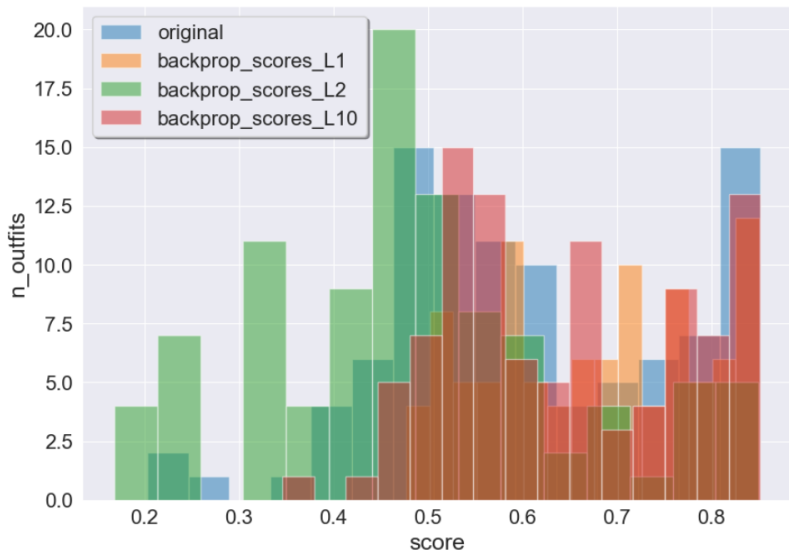
Outfits of 8+ elements each



# Базовый эксперимент

## Непрерывная аппроксимация

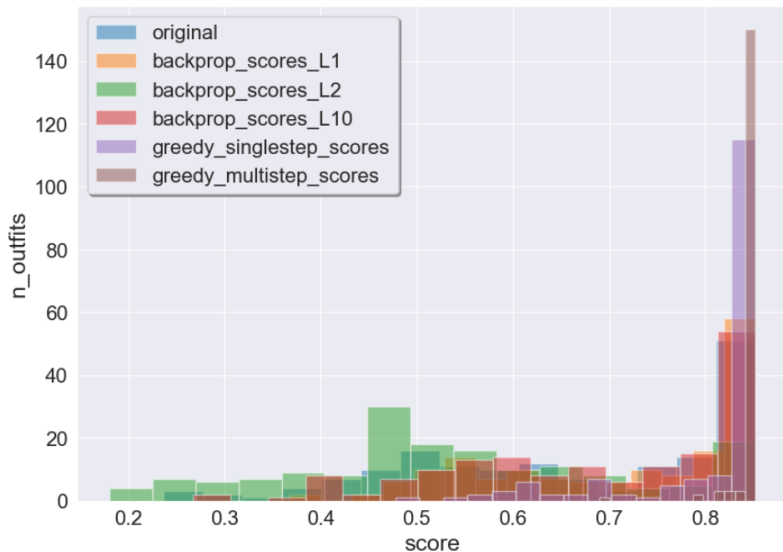
100 outfits subset of 5+ elements each



# Базовый эксперимент

## Сравнение

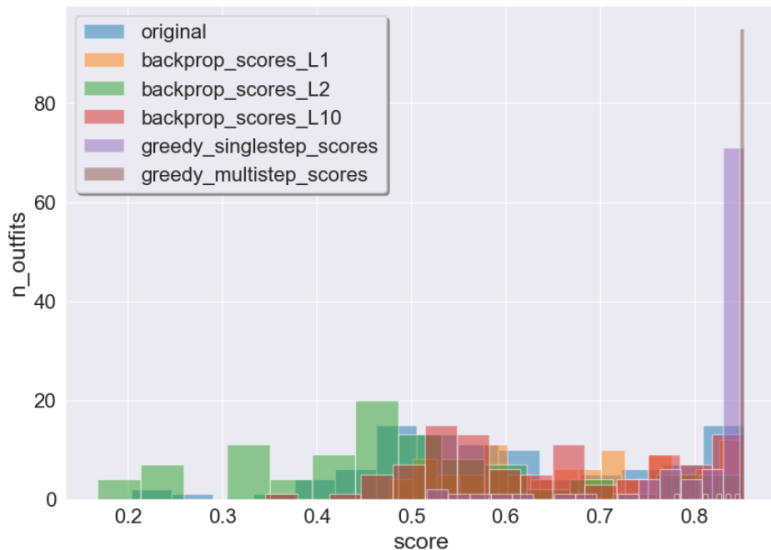
Outfits of 8+ elements each



# Базовый эксперимент

## Сравнение

100 outfits subset of 5+ elements each



# Базовый эксперимент

## Выводы

- ▶ Жадные алгоритмы показывают хороший результат, но вычисления крайне не эффективны и занимают слишком много времени
- ▶ Метод непрерывного восстановления векторных представлений недостающих элементов серьезно уступает жадным
- ▶ Структура пространства представлений элементов слишком сложна, чтобы простые метрики близости позволяли выбрать лучший элемент коллекции
- ▶ Предлагается рассмотреть возможности агрегации представлений всех элементов перед выбором ближайшего для учета структуры пространства и взаимодействия элементов между собой.
- ▶ Агрегация может быть обучаемой. С учетом симметрии задачи, предлагается рассмотреть графовую нейронную сеть
- ▶ Исходя из постановки задачи, необходимо рассмотреть способы поощрения инвариантности к порядку выбора элементов
- ▶ Для обучения в дальнейшем можно применять элементы выбранные жадным образом, поскольку более точное решение задачи вряд ли достижимо за разумное время.