# Differentiable Dynamic Programming for Time Series Alignment

Тимур Гарипов, 517 группа Татьяна Шолохова, 517 группа Павел Коваленко, 517 группа Саня Щербаков, 522 группа

9 июня 2018

### Постановка задачи

Рассматривается задача выравнивания временных рядов.

Дана нотная запись музыкальной композиции и аудиозапись этой композиции. Требуется каждому моменту времени в аудиозаписи сопоставить ноту, играемую в этот момент.



### Описание датасета

В работе был использован датасет Bach 10, состоящий из 10 аудиозаписей фрагментов хоралов Баха, продолжительность фрагментов — от 25 до 40 секунд.

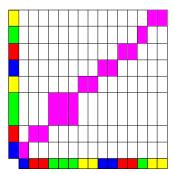
Каждая запись состоит из четырех дорожек, соответствующих четырем инструментам — скрипка, кларнет, саксофон и фагот. Есть как записи отдельных дорожек, так и сводная запись всех инструментов.

Для каждой дорожки дана ее идеальная нотная запись, однако фактическая игра от нее немного отклоняется. Также для всех дорожек дано правильное выравнивание аудио— и нотной записи. Для инструментов в выборке представлено от 15 до 25 различных нот.

### Выравнивание

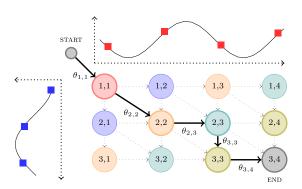
Для аудиозаписи выделим с равными интервалами ключевые точки, для которых будем искать выравнивание.

Выравнивание можно представить в виде бинарной матрицы Y размера количество нот  $\times$  количество фрагментов в разбиении. Единица в позиции (i,j) означает, что в j-й момент времени проигрывалась i-я нота.



### Выравнивание

Предположим, что последовательность нот при игре не изменилась и ни одна из нот не была пропущена. Тогда выравнивание можно представить в виде пути в матрице Y из левой верхней клетки правую-нижнюю, при этом разрешены перемещения только вправо, вниз и вправо-вниз. Пример выравнивания — на рисунке ниже.



### Метрика качества

Можно потребовать, чтобы в каждый момент времени играла только одна нота, то есть для каждого момента времени требуется предсказать, какая нота сейчас играет.

Для матрицы это ограничение означает, что в каждом столбце может быть не больше одной единицы. Для пути в графе это ограничение равносильно запрету переходов вниз.

Метрика качества —  $mean\ absolute\ deviation$  — суммарное (по моментам времени) отклонение индекса предсказанной ноты от истинного индекса.

### Аудио признаки

В статье предложено использовать следующие признаки для аудиодорожки:

- MFCC признаки первые 5 коэффициентов.
- Root Mean Square Energy энергия фрейма.
- Spectral Centroid средняя частота спектра во фрейме.
- Spectral Bandwidth разброс частот спектра во фрейме.

Были использованы реализации этих признаков из библиотеки librosa.

### Простое решение

Разбиваем датасет на две части. На первой части обучаем классификатор по числу различных нот — предсказываем вероятность того, что в момент времени t играет нота i.

Для второй части датасета построим матрицу  $\theta \in \mathbb{R}^{N_A \times N_B}$ .  $\theta_{ij}$  соответствует отрицательному логарифму вероятности того, что в момент времени j играет нота номер i, то есть штрафу за предсказание ноты i для момента времени j. Этот штраф можно получить из классификатора.

Теперь требуется найти в матрице путь из клетки (1,1) в клетку  $(N_A,N_B)$  с наименьшим суммарным штрафом. Эту задачу можно решить за  $N_A \times N_B$  операций при помощи динамического программирования.

### Поиск минимального пути

Дана матрица  $N_A \times N_B$  штрафов. Нужно найти путь из клетки (1,1) в клетку  $(N_A,N_B)$  с наименьшим суммарным штрафом. На пути из клетки можно перемещаться в ее соседа справа или справа-снизу.

Заведем матрицу D размера  $N_A \times N_B$ .  $D_{ij}$  равно минимальному штрафу, за который можно проложить путь из (1,1) в (i,j). Будем заполнять эту матрицу по столбцам.

### База динамики

$$D_{11} = \theta_{11}, \ D_{1j} = +\infty$$

### Шаг динамики

$$D_{ij} = \min(D_{i-1,j}, D_{i-1,j-1}) + \theta_{ij}$$



## Differentiable Dynamic Programming Smoothed max/min operators

Рассмотрим  $x \in \mathbb{R}^d$ 

$$\min(\boldsymbol{x}) = \min_{i=1,\dots,d} x_i$$

Пусть  $\Omega(\cdot): \mathbb{R}^d o \mathbb{R}$  — сильно выпуклая функция

$$\min_{\Omega}(\boldsymbol{x}) = \min_{\boldsymbol{q} \in \Delta^d} \langle \boldsymbol{q}, \boldsymbol{x} \rangle + \Omega(\boldsymbol{q}).$$

Тогда  $\min_{\Omega}(x)$  — гладкая функция:

$$\nabla_{\boldsymbol{x}} \min_{\Omega}(\boldsymbol{x}) = \operatorname*{arg\,min}_{\boldsymbol{q} \in \Delta^d} \langle \boldsymbol{q}, \boldsymbol{x} \rangle + \Omega(\boldsymbol{q})$$

# Differentiable Dynamic Programming Пример

Например:

$$\Omega(\boldsymbol{q}) = \gamma \sum_{i=1}^{d} q_i \log q_i, \quad \gamma > 0$$

$$\min_{\Omega}(\boldsymbol{x}) = \min_{\boldsymbol{q} \in \Delta^d} \sum_{i=1}^{d} q_i x_i + \gamma \sum_{i=1}^{d} q_i \log q_i$$

$$\hat{q}_i \propto \exp\left\{-\frac{x_i}{\gamma}\right\}, \quad \hat{\boldsymbol{q}} = \operatorname{softmax}\left(-\frac{\boldsymbol{x}}{\gamma}\right) = \operatorname{softmin}\left(\frac{\boldsymbol{x}}{\gamma}\right)$$

# Differentiable Dynamic Programming Выравнивание

Пусть  $\theta \in \mathbb{R}^{N_A \times N_B}$ .

- Алгоритм DTW:
  - $DTW(\theta)$  величина минимального пути;
  - $Y(\theta) \in \{0,1\}^{N_A \times N_B}$  матрица выранивания;
- Алгоритм  $DTW_{\Omega}$ :
  - $\mathrm{DTW}_{\Omega}(\theta)$  приближенная величина минимального пути;
  - $Y_{\Omega}( heta) = 
    abla_{ heta} \mathrm{DTW}_{\Omega}( heta)$  сглаженная матрица выранивания;

Оптимизируемый функционал:

$$MAD(\hat{Y}, Y) = ||L(Y - \hat{Y})^T||_F^2,$$

где  $L \in \mathbb{R}^{N_B imes N_B}$  — нижнетреугольная матрица, заполненная 1.



### Differentiable Dynamic Programming Aлгоритм

#### Compute $DTW_{\Omega}(\boldsymbol{\theta})$ and $\nabla DTW_{\Omega}(\boldsymbol{\theta})$

Input: Distance matrix 
$$\theta \in \mathbb{R}^{N_A \times N_B}$$
 $\triangleright$  Forward pass
 $v_{0,0} = 0; \ v_{i,0} = v_{0,j} = \infty, \ i \in [N_A], j \in [N_B]$ 
for  $i \in [1, \dots, N_A], j \in [1, \dots, N_B]$  do
 $v_{i,j} = d_{i,j} + \min_{\Omega}(v_{i,j-1}, v_{i-1,j-1}, v_{i-1,j})$ 
 $q_{i,j} = \nabla \min_{\Omega}(v_{i,j-1}, v_{i-1,j-1}, v_{i-1,j}) \in \mathbb{R}^3$ 
 $\triangleright$  Backward pass
 $q_{i,N_B+1} = q_{N_A+1,j} = 0_3, \ i \in [N_A], j \in [N_B]$ 
 $e_{i,N_B+1} = e_{N_A+1,j} = 0, \ i \in [N_A], j \in [N_B]$ 
 $q_{N_A+1,N_B+1} = (0,1,0); \ e_{N_A+1,N_B+1} = 1$ 
for  $j \in [N_B, \dots, 1], \ i \in [N_A, \dots, 1]$  do
 $e_{i,j} = q_{i,j+1,1} \ e_{i,j+1} + q_{i+1,j+1,2} \ e_{i+1,j+1} + q_{i+1,j,3} \ e_{i+1,j}$ 
Return: DTW $_{\Omega}(\theta) = v_{N_A,N_B}$ 
 $\nabla$ DTW $_{\Omega}(\theta) = (e)_{i,j=1}^{N_A,N_B}$ 

### Результаты экспериментов

Выборка была разбита на тренировочную и валидационную, по пять записей в каждой из частей.

### Были рассмотрены три модели:

- Простая модель с логистической регрессией в качестве базового классификатора.
- $oldsymbol{ iny 2}$  End-to-end модель на основе  $\mathrm{DTW}_{\Omega}.$

Инструмент	Pretrained	End-to-end
Скрипка	0.7804	0.4761
Кларнет	0.4527	0.2353
Саксофон	0.4930	0.4677
Фагот	0.6001	0.5650

### Вклад участников

### Тимур Гарипов

Реализация метода End-to-end на основе алгоритма  $DTW_{\Omega}$ .

#### Татьяна Шолохова

Подготовка данных и извлечение признаков для классификатора.

#### Павел Коваленко

Реализация простой модели с логистической регрессией в качестве базового классификатора.

### Саня Щербаков

Проведение экспериментов. Рефакторинг и документация кода.



### Состав команды:

Тимур Гарипов, 517 группа Татьяна Шолохова, 517 группа Павел Коваленко, 517 группа Саня Щербаков, 522 группа