Скрытые марковские модели

Сергей Николенко НИУ ВШЭ — Санкт-Петербург 11 апреля 2020 г.

Random facts:

- 11 апреля 1868 г. Токугава Ёсинобу сдал замок Эдо имперским войскам, чем завершил славную историю сёгуната Токугава
- 11 апреля 1961 г. Боб Дилан начал исполнять свой первый контракт, две недели выступлений в Gerdes Folk City на 4th Street
- 11 апреля 1967 г. в лондонском Национальном театре прошла премьера первой пьесы Тома Стоппарда «Розенкранц и Гильденстерн мертвы»
- 11 апреля 1976 г. Стив Возняк построил компьютер Apple I; сначала он хотел опубликовать дизайн компьютера под открытой лицензией, но у его друга Стива Джобса была идея получше
- 11 апреля 1982 г. в «Комсомольской правде» вышла статья «Рагу из синей птицы»

Скрытые марковские модели:

основное

Марковские цепи

- Марковская цепь задаётся начальным распределением вероятностей $p^0(x)$ и вероятностями перехода T(x';x).
- T(x';x) это распределение следующего элемента цепи в зависимости от следующего; распределение на (t+1)-м шаге равно

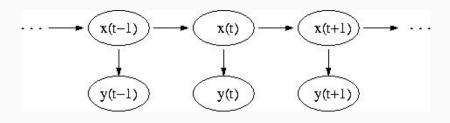
$$p^{t+1}(x') = \int T(x';x)p^t(x)dx.$$

• В дискретном случае T(x';x) — это матрица вероятностей p(x'=i|x=j).

1

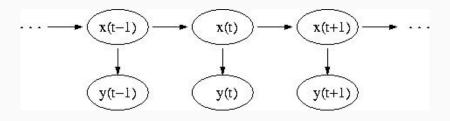
Дискретные марковские цепи

- Мы будем находиться в дискретном случае.
- Марковская модель это когда мы можем наблюдать какие-то функции от марковского процесса.



Дискретные марковские цепи

- Здесь x(t) сам процесс (модель), а y(t) то, что мы наблюдаем.
- Задача определить скрытые параметры процесса.



Дискретные марковские цепи

• Главное свойство — следующее состояние не зависит от истории, только от предыдущего состояния.

$$p(x(t) = x_j | x(t-1) = x_{j_{t-1}}, \dots, x(1) = x_{j_1}) =$$

$$= p(x(t) = x_j | x(t-1) = x_{j_{t-1}}).$$

- Более того, эти вероятности $a_{ij} = p(x(t) = x_j | x(t-1) = x_i)$ ещё и от времени t не зависят.
- \cdot Эти вероятности и составляют матрицу перехода $A=(a_{ij}).$

Вероятности перехода

- Естественные свойства:
- $a_{ij} \geq 0$.
- $\sum_j a_{ij} = 1$.

Прямая задача

- Естественная задача: с какой вероятностью выпадет та или иная последовательность событий?
- · Т.е. найти нужно для последовательности $Q=q_{i_1}\dots q_{i_k}$

$$p(Q|\text{модель}) = p(q_{i_1})p(q_{i_2}|q_{i_1})\dots p(q_{i_k}|q_{i_{k-1}}).$$

- Казалось бы, это тривиально.
- Что же сложного в реальных задачах?

Скрытые марковские модели

- А сложно то, что никто нам не скажет, что модель должна быть именно такой.
- И, кроме того, мы обычно наблюдаем не x(t), т.е. реальные состояния модели, а y(t), т.е. некоторую функцию от них (данные).
- Пример: распознавание речи.

Задачи скрытых марковских моделей

- Первая: найти вероятность последовательности наблюдений в данной модели.
- Вторая: найти «оптимальную» последовательность состояний при условии данной модели и данной последовательности наблюдений.
- Третья: найти наиболее правдоподобную модель (параметры модели).

Состояния и наблюдаемые

- $X = \{x_1, \dots, x_n\}$ множество состояний.
- $V = \{v_1, \dots, v_m\}$ алфавит, из которого мы выбираем наблюдаемые у (множество значений у).
- $\cdot q_t$ состояние во время t, y_t наблюдаемая во время t.

Распределения

- $a_{ij} = p(q_{t+1} = x_j | q_t = x_i)$ вероятность перехода из i в j.
- $b_j(k) = p(v_k|x_j)$ вероятность получить данные v_k в состоянии j.
- Начальное распределение $\pi = \{\pi_j\}$, $\pi_j = p(q_1 = x_j)$.
- Данные будем обозначать через $D=d_1\dots d_T$ (последовательность наблюдаемых, d_i принимают значения из V).

Комментарий

- Проще говоря, вот как работает HMM (hidden Markov model).
- Выберем начальное состояние x_1 по распределению π .
- По t от 1 до Т:
 - Выберем наблюдаемую d_t по распределению $p(v_k|x_i)$.
 - Выберем следующее состояние по распределению $p(q_{t+1} = x_i|q_t = x_i)$.
- Таким алгоритмом можно выбрать случайную последовательность наблюдаемых.

Задачи

- Теперь можно формализовать постановку задач.
- Первая задача: по данной модели $\lambda = (A, B, \pi)$ и последовательности D найти $p(D|\lambda)$. Фактически, это нужно для того, чтобы оценить, насколько хорошо модель подходит к данным.
- Вторая задача: по данной модели λ и последовательности D найти «оптимальную» последовательность состояний $Q=q_1\dots q_T$. Как и раньше, будет два решения: «побитовое» и общее.
- Третья задача: оптимизировать параметры модели $\lambda = (A,B,\pi)$ так, чтобы максимизировать $p(D|\lambda)$ при данном D (найти модель максимального правдоподобия). Эта задача главная, в ней и заключается обучение скрытых марковских моделей.

Постановка первой задачи

• Формально, первая задача выглядит так. Нужно найти

$$p(D|\lambda) = \sum_{Q} p(D|Q, \lambda)p(D|\lambda) =$$

$$= \sum_{q_1, \dots, q_T} b_{q_1}(d_1) \dots b_{q_T}(d_T) \pi_{q_1} a_{q_1 q_2} \dots a_{q_{T-1} q_T}.$$

• Ничего не напоминает?

Суть решения первой задачи

- Правильно, это такая же задача маргинализации, как мы решаем всё время.
- Мы воспользуемся так называемой forward–backward procedure, по сути динамическим программированием на решётке.
- Будем последовательно вычислять промежуточные величины вида

$$\alpha_t(i) = p(d_1 \dots d_t, q_t = x_i | \lambda),$$

т.е. искомые вероятности, но ещё с учётом текущего состояния.

Решение первой задачи

- Инициализируем $\alpha_1(i) = \pi_i b_i(d_1)$.
- Шаг индукции:

$$\alpha_{t+1}(j) = \left[\sum_{i=1}^n \alpha_t(i)a_{ij}\right]b_j(d_{t+1}).$$

• После того как дойдём до шага T, подсчитаем то, что нам нужно:

$$p(D|\lambda) = \sum_{i=1}^{n} \alpha_{T}(i).$$

- Фактически, это только прямой проход, обратный нам здесь не понадобился.
- Что вычислял бы обратный проход?

Обратный проход

- Он вычислял бы условные вероятности $\beta_t(i) = p(d_{t+1}...d_T|q_t = x_i, \lambda).$
- Их можно вычислить, проинициализировав $\beta_T(i)=1$, а затем по индукции:

$$\beta_t(i) = \sum_{j=1}^n a_{ij} b_j(d_{t+1}) \beta_{t+1}(j).$$

• Это нам пригодится чуть позже, при решении второй и третьей задачи.

Два варианта второй задачи

- Как мы уже упоминали, возможны два варианта.
- Первый: решать «побитово», отвечая на вопрос «какое наиболее вероятное состояние во время *j*?».
- Второй: решать задачу «какая наиболее вероятная последовательность состояний?».

Побитовое решение

• Рассмотрим вспомогательные переменные

$$\gamma_t(i) = p(q_t = x_i|D,\lambda).$$

• Наша задача – найти

$$q_t = \arg\max_{1 \le i \le n} \gamma_t(i), \quad 1 \le t \le T.$$

• Как это сделать?

Побитовое решение

• Выражаем через α и β :

$$\gamma_t(i) = \frac{\alpha_t(i)\beta_t(i)}{p(D|\lambda)} = \frac{\alpha_t(i)\beta_t(i)}{\sum_{i=1}^n \alpha_t(i)\beta_t(i)}.$$

• На знаменатель можно не обращать внимания — нам нужен $rg \max$.

Решение относительно последовательности

- Чтобы ответить на вопрос о наиболее вероятной последовательности, мы будем использовать так называемый *алгоритм Витерби* (то есть, по сути, то же самое динамическое программирование).
- Наши вспомогательные переменные это

$$\delta_t(i) = \max_{q_1, \dots, q_{t-1}} p\left(q_1 q_2 \dots q_t = x_i, d_1 d_2 \dots d_t | \lambda\right).$$

Решение относительно последовательности

- Т.е. $\delta_t(i)$ максимальная вероятность достичь состояния x_i на шаге t среди всех путей с заданными наблюдаемыми.
- По индукции:

$$\delta_{t+1}(j) = \left[\max_{i} \delta_{t}(i)a_{ij}\right] b_{j}(d_{t+1}).$$

• И надо ещё запоминать аргументы, а не только значения; для этого будет массив $\psi_{\rm t}(j)$.

Решение относительно последовательности: алгоритм

- Проинициализируем $\delta_1(i) = \pi_i b_i(d_1), \ \psi_1(i) = [].$
- Индукция:

$$\delta_t(j) = \max_{1 \leq i \leq n} \left[\delta_{t-1}(i) a_{ij} \right] b_j(d_t),$$

$$\psi_t(j) = \arg \max_{1 \le i \le n} \left[\delta_{t-1}(i) a_{ij} \right].$$

• Когда дойдём до шага Т, финальный шаг:

$$p^* = \max_{1 \leq i \leq n} \delta_T(i), \qquad q_T^* = \arg \max_{1 \leq i \leq n} \delta_T(i).$$

• И вычислим последовательность: $q_t^* = \psi_{t+1}(q_{t+1}^*)$.

Общая суть третьей задачи

- Аналитически найти глобальный максимум $p(D|\lambda)$ у нас никак не получится.
- Зато мы рассмотрим итеративную процедуру (по сути градиентный подъём), которая приведёт к локальному максимуму.
- Это называется алгоритм Баума–Велха (Baum–Welch algorithm). Он является на самом деле частным случаем алгоритма ЕМ.

Вспомогательные переменные

• Теперь нашими вспомогательными переменными будут вероятности того, что мы во время t в состоянии x_i , а во время t+1— в состоянии x_j :

$$\xi_t(i,j) = p(q_t = x_i, q_{t+1} = x_j | D, \lambda).$$

• Если переписать через уже знакомые переменные:

$$\xi_{t}(i,j) = \frac{\alpha_{t}(i)a_{ij}b_{j}(d_{t+1})\beta_{t+1}(j)}{p(D|\lambda)} = \frac{\alpha_{t}(i)a_{ij}b_{j}(d_{t+1})\beta_{t+1}(j)}{\sum_{i}\sum_{j}\alpha_{t}(i)a_{ij}b_{j}(d_{t+1})\beta_{t+1}(j)}.$$

• Отметим также, что $\gamma_t(i) = \sum_j \xi_t(i,j)$.

Идея

- $\sum_t \gamma_t(i)$ это ожидаемое количество переходов из состояния x_i , а $\sum_t \xi_t(i,j)$ из x_i в x_j .
- Теперь на шаге М мы будем переоценивать вероятности:

$$ar{\pi}_i =$$
 ожидаемая частота в x_i на шаге 1 = $\gamma_1(i)$,
$$ar{a}_{ij} = rac{ ext{K-во переходов из } x_i ext{ в } x_j}{ ext{K-во переходов из } x_i} = rac{\sum_t \xi_t(i,j)}{\sum_t \gamma_t(i)}.$$
 $ar{b}_j(k) = rac{ ext{K-во появлений в } x_i ext{ и наблюдений } v_k}{ ext{K-во появлений в } x_i} = rac{\sum_{t: d_t = v_k} \gamma_t(i)}{\sum_t \gamma_t(i)}.$

• ЕМ-алгоритм приведёт к цели: начать с $\lambda=(A,B,\pi)$, подсчитать $\bar{\lambda}=(\bar{A},\bar{B},\bar{\pi})$, снова пересчитать параметры и т.д.

Расстояние Кульбака-Лейблера

• Kullback–Leibler distance (divergence) — это информационно-теоретическая мера того, насколько далеки распределения друг от друга.

$$D_{KL}(p_1, p_2) = \sum_{x} p_1(x) \log \frac{p_1(x)}{p_2(x)}.$$

• Известно, что это расстояние всегда неотрицательно, равно нулю iff $p_1 \equiv p_2$.

Применительно к НММ

• Мы определим

$$p_1(Q) = \frac{p(Q, D|\lambda)}{p(D|\lambda)}, \quad p_2(Q) = \frac{p(Q, D|\lambda')}{p(D|\lambda')}.$$

• Тогда p_1 и p_2 — распределения, и расстояние Kullback–Leibler:

$$0 \le D_{LK}(\lambda, \lambda') = \sum_{Q} \frac{p(Q, D|\lambda)}{p(D|\lambda)} \log \frac{p(Q, D|\lambda)p(D|\lambda')}{p(Q, D|\lambda')p(D|\lambda)} =$$

$$= \log \frac{p(D|\lambda')}{p(D|\lambda)} + \sum_{Q} \frac{p(Q, D|\lambda)}{p(D|\lambda)} \log \frac{p(Q, D|\lambda)}{p(Q, D|\lambda')}.$$

Вспомогательная функция

• Введём вспомогательную функцию

$$Q(\lambda, \lambda') = \sum_{Q} p(Q|D, \lambda) \log p(Q|D, \lambda').$$

• Тогда из неравенства следует, что

$$\frac{\mathsf{Q}(\lambda,\lambda')-\mathsf{Q}(\lambda,\lambda)}{p(D|\lambda)}\leq\log\frac{p(D|\lambda')}{p(D|\lambda)}.$$

- Т.е., если $\mathbf{Q}(\lambda,\lambda')>\mathbf{Q}(\lambda,\lambda)$, то $p(D|\lambda')>p(D|\lambda)$.
- Т.е., если мы максимизируем $\mathbf{Q}(\lambda,\lambda')$ по λ' , мы тем самым будем двигаться в нужную сторону.

Функция Q

• Нужно максимизировать $\mathbf{Q}(\lambda,\lambda')$. Перепишем:

$$Q(\lambda, \lambda') = \sum_{Q} p(Q|D, \lambda) \log p(Q|D, \lambda') =$$

$$= \sum_{Q} p(Q|D, \lambda) \log \pi_{q_1} \prod_{t} a_{q_{t-1}q_t} b_{q_t}(d_t) =$$

$$= \sum_{Q} p(Q|D, \lambda) \log \pi_{q_1} + \sum_{Q} p(Q|D, \lambda) \sum_{t} \log a_{q_{t-1}q_t} b_{q_t}(d_t).$$

• Последнее выражение легко дифференцировать по a_{ij} , $b_i(k)$ и π_i , добавлять соответствующие множители Лагранжа и решать. Получится именно пересчёт по алгоритму Баума–Велха (проверьте!).

Специальные виды марковских

моделей

Непрерывные плотности наблюдаемых

- У нас были дискретные наблюдаемые с вероятностями $B = (b_i(k))$.
- Но в реальной жизни всё сложнее: зачастую мы наблюдаем непрерывные сигналы, а не дискретные величины, и дискретизовать их или плохо, или неудобно.
- При этом саму цепь можно оставить дискретной, т.е. перейти к непрерывным $b_j(D)$.

Специальный вид плотности

- Не для всех плотностей найдены алгоритмы пересчёта (обобщения алгоритма Баума–Велха).
- Наиболее общий результат верен, когда $b_j(D)$ можно представить в виде

$$b_j(D) = \sum_{m=1}^{M} c_{jm} \mathcal{P}(D, \mu_{jm}, \sigma_{jm}),$$

где c_{jm} — коэффициенты смеси ($\sum_m c_{jm}=1$), а \mathcal{P} — выпуклое распределение со средним μ и вариацией σ (гауссиан подойдёт).

• К счастью, такой конструкцией можно приблизить любое непрерывное распределение, поэтому это можно широко применять.

Вспомогательные переменные

- $\gamma_t(j,m)$ вероятность быть в состоянии j во время t, причём за D отвечает m–й компонент смеси.
- Формально говоря,

$$\gamma_{t}(j,m) = \left[\frac{\alpha_{t}(j)\beta_{t}(j)}{\sum_{j=1}^{N}\alpha_{t}(j)\beta_{t}(j)}\right] \left[\frac{c_{jm}\mathcal{P}(d_{t},\mu_{jm},\sigma_{jm})}{\sum_{m=1}^{M}c_{jm}\mathcal{P}(d_{t},\mu_{jm},\sigma_{jm})}\right].$$

• Если M= 1, то это уже известные нам $\gamma_t(j)$.

Алгоритм для этого случая

- Нужно научиться пересчитывать $b_j(D)$, т.е. пересчитывать c_{jm} , μ_{jm} и σ_{jm} .
- Это делается так:

$$\bar{c}_{jm} = \frac{\sum_{t=1}^{T} \gamma_{t}(j, m)}{\sum_{t=1}^{T} \sum_{m=1}^{M} \gamma_{t}(j, m)},$$

$$\bar{\mu}_{jm} = \frac{\sum_{t=1}^{T} \gamma_{t}(j, m) \cdot d_{t}}{\sum_{t=1}^{T} \gamma_{t}(j, m)},$$

$$\bar{\sigma}_{jm} = \frac{\sum_{t=1}^{T} \gamma_{t}(j, m) \cdot (d_{t} - \mu_{jm})(d_{t} - \mu_{jm})^{t}}{\sum_{t=1}^{T} \gamma_{t}(j, m)}.$$

Проблема

- Как моделировать продолжительность нахождения в том или ином состоянии?
- В дискретном случае вероятность пробыть в состоянии *i d* шагов:

$$p_i(d) = a_{ii}^{d-1}(1 - a_{ii}).$$

- Однако для большинства физических сигналов такое экспоненциальное распределение не соответствует действительности. Мы бы хотели явно задавать плотность пребывания в данном состоянии.
- Т.е. вместо коэффициентов перехода в себя a_{ii} явное задание распределения $p_i(d)$.

Вспомогательные переменные

• Введём переменные

$$\alpha_t(i) = p(d_1 \dots d_t, x_i)$$
 заканчивается во время $t|\lambda$).

• Всего за первые t шагов посещено r состояний $q_1 \dots q_r$, и мы там оставались d_1, \dots, d_r . Т.е. ограничения:

$$q_r = x_i,$$
 $\sum_{s=1}^r d_s = t.$

Вычисление $\alpha_t(i)$

• Тогда получается

$$\alpha_{t}(i) = \sum_{q} \sum_{d} \pi_{q_{1}} p_{q_{1}}(d_{1}) p(d_{1}d_{2} \dots d_{d_{1}}|q_{1})$$

$$a_{q_{1}q_{2}} p_{q_{2}}(d_{2}) p(d_{d_{1}+1} \dots d_{d_{1}+d_{2}}|q_{2}) \dots$$

$$\dots a_{q_{r-1}q_{r}} p_{q_{r}}(d_{r}) p(d_{d_{1}+\dots+d_{r-1}+1} \dots d_{t}|q_{r}).$$

Вычисление $\alpha_t(i)$

• По индукции

$$\alpha_{t}(j) = \sum_{i=1}^{n} \sum_{d=1}^{D} \alpha_{t-d}(j) a_{ij} p_{j}(d) \prod_{s=t-d+1}^{t} b_{j}(d_{s}),$$

где D — максимальная остановка в любом из состояний.

• Тогда, как и раньше,

$$p(d|\lambda) = \sum_{i=1}^n \alpha_T(i).$$

Вспомогательные переменные

• Для пересчёта потребуются ещё три переменные:

$$lpha_t^*(i) = p(d_1 \dots d_t, x_i)$$
 начинается во время $t+1|\lambda),$ $eta_t(i) = p(d_{t+1} \dots d_T|x_i)$ заканчивается во время $t,\lambda),$ $eta_t^*(i) = p(d_{t+1} \dots d_T|x_i)$ начинается во время $t+1,\lambda).$

Вспомогательные переменные

• Соотношения между ними:

$$\alpha_{t}^{*}(j) = \sum_{i=1}^{n} \alpha_{t}(i) a_{ij},$$

$$\alpha_{t}(i) = \sum_{d=1}^{D} \alpha_{t-d}^{*}(i) p_{i}(d) \prod_{s=t-d+1}^{t} b_{i}(d_{s}),$$

$$\beta_{t}(i) = \sum_{j=1}^{n} a_{ij} \beta_{t}^{*}(j),$$

$$\beta_{t}^{*}(i) = \sum_{d=1}^{D} \beta_{t+d}(i) p_{i}(d) \prod_{s=t+1}^{t+d} b_{i}(d_{s}).$$

Формулы пересчёта

- Приведём формулы пересчёта.
- π_i просто вероятность того, что x_i был первым состоянием:

$$\hat{\pi}_i = \frac{\pi_i \beta_0^*(i)}{p(d|\lambda)}.$$

• a_{ij} — та же формула, что обычно, только вместе с α есть ещё и β , которая говорит, что новое состояние начинается на следующем шаге:

$$\hat{a}_{ij} = \frac{\sum_{t=1}^{T} \alpha_t(i) a_{ij} \beta_t^*(j)}{\sum_{k=1}^{n} \sum_{t=1}^{T} \alpha_t(i) a_{ik} \beta_t^*(k)}.$$

Формулы пересчёта

• $b_i(k)$ — отношение ожидания количества событий $d_t = v_k$ в состоянии x_i : к ожиданию количества любого v_j в состоянии x_i :

$$\hat{b}_i(k) = \frac{\sum_{t=1,d_t=v_k}^T \left(\sum_{\tau < t} \alpha_\tau^*(i)\beta_\tau^*(i) - \sum_{\tau < t} \alpha_\tau(i)\beta_\tau(i)\right)}{\sum_{k=1}^m \sum_{t=1,d_t=v_k}^T \left(\sum_{\tau < t} \alpha_\tau^*(i)\beta_\tau^*(i) - \sum_{\tau < t} \alpha_\tau(i)\beta_\tau(i)\right)}.$$

• $p_i(d)$ — отношение ожидания количества раз, которые x_i случилось с продолжительностью d, к количеству раз, которые x_i вообще случалось:

$$\hat{p}_i(d) = \frac{\sum_{t=1}^{T} \alpha_t^*(i) p_i(d) \beta_{t+d}(i) \prod_{s=t+1}^{t+d} b_i(d_s)}{\sum_{d=1}^{D} \sum_{t=1}^{T} \alpha_t^*(i) p_i(d) \beta_{t+d}(i) \prod_{s=t+1}^{t+d} b_i(d_s)}.$$

За и против

- Такой подход очень полезен, когда $p_i(d)$ далеко от экспоненциального.
- Однако он сильно увеличивает вычислительную сложность (в D^2 раз).
- И, кроме того, становится гораздо больше параметров, т.е. нужно, вообще говоря, больше данных, чтобы эти параметры надёжно оценить.

Параметрическая продолжительность состояния

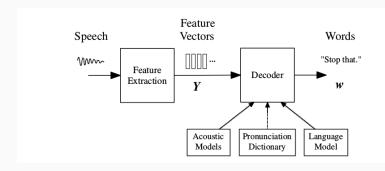
- Чтобы уменьшить количество параметров, можно иногда считать, что $p_i(d)$ классическое распределение с не слишком большим количеством параметров.
- Например, $p_i(d)$ может быть равномерным, или нормальным $(p_i(d) = \mathcal{N}(d, \mu_i, \sigma_i^2))$, или гамма–распределением:

$$p_i(d) = \frac{\eta_i^{\nu_i} d^{\nu_i - 1} e^{-\eta_i d}}{\Gamma(\nu_i)}.$$

НММ для распознавания речи

Общая структура

- НММ классический подход к распознаванию речи.
- Сейчас, правда, они уже в основном заменены глубокими нейронными сетями; но всё равно полезно проследить, как их можно применить.



От слов к фонемам

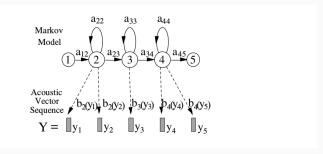
• Признаки как-то выделились, а потом слово w делится на фонемы $\mathbf{q} = q_1 \dots q_{|w|}$, и правдоподобие наблюдаемых признаков

$$p(\mathbf{y} \mid \mathbf{w}) = \sum_{\mathbf{q}} p(\mathbf{y} \mid \mathbf{q}) p(\mathbf{q} \mid \mathbf{w}),$$

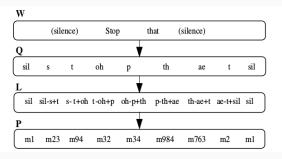
сумма по возможным произношениям (маленькая сумма), а \mathbf{w} – это все слова $w_1 \dots w_L$:

$$p(\mathbf{q} \mid \mathbf{w}) = \prod_{l=1}^{L} p(\mathbf{q}^{(w_l)} \mid w_l).$$

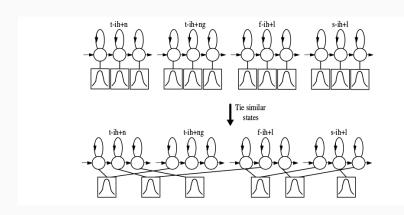
- Каждая фонема это НММ с непрерывными наблюдаемыми $b_i(\mathbf{y}) = \mathcal{N}(\mathbf{y}; \mu^{(j)}, \Sigma^{(j)}).$
- На этом месте уже можно обучать просто всё сразу.



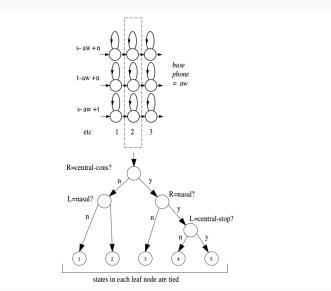
- Однако фонемы очень по-разному звучат в зависимости от контекста.
- Можно перейти к трифонам.



• Но их будет целых N^3 , и лучше объединить похожие и связать их параметры:



• Это можно сделать просто силой мысли:



Языковая модель

- Но это только начало. Ещё нужна языковая модель мы о многом просто догадываемся.
- То есть нужно априорное распределение

$$p(\mathbf{w}) = \prod_{l=1}^{L} p(w_l \mid w_1 \dots w_{l-1}).$$

• Классический подход – n-граммы для n=2..4:

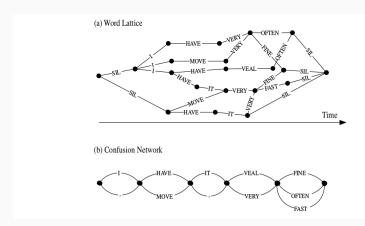
$$p(\mathbf{w}) = \prod_{l=1}^{L} p(w_l \mid w_{l-1} \dots w_{l-n+1}).$$

• Качество языковых моделей сравнивают в терминах их *nepnneкcuu* (perplexity)

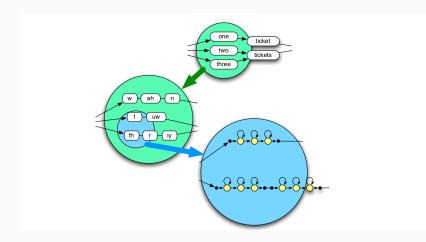
$$H = -\lim_{L\to\infty} \frac{1}{K} \log p(w_1,\ldots,w_L).$$

- О современных языковых моделях мы обязательно поговорим потом...
- А пока декодер идёт и алгоритмом Витерби всё решает.
- Но что именно решает?

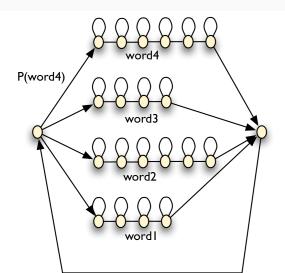
• Возможности удобно представлять как *pewëmky слов* (word lattice) или *confusion network*.



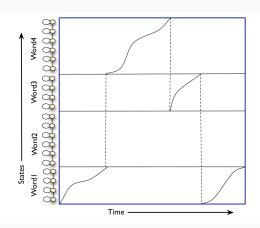
• Сеть слов превращается в сеть фонем, потом в сеть состояний НММ.



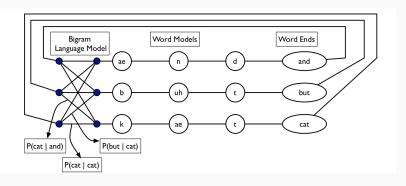
• И можно распознавать связанные друг с другом слова тоже алгоритмом Витерби.



• Всё это накладывается на собственно аудиозапись, получается последовательность во времени.



• А языковая модель – это просто дополнительные множители (слагаемые в log), априорные вероятности.

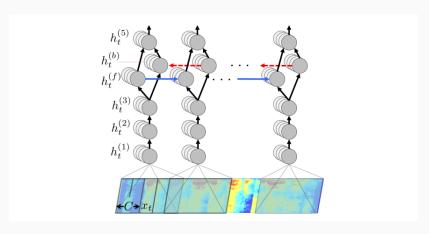


- Декодирование по всей сети всего языка нереально.
- Обычно декодер генерирует и поддерживает только лучшие гипотезы; это называется beam search.
- Т.е. мы после каждого шага (обычно на границах слов) делаем pruning и либо выкидываем гипотезы, которые сильно хуже текущего лучшего варианта, либо просто поддерживаем *N* лучших (типа 1000).

• А НММ для отдельных слов (нам же нужно по НММ на каждое слово) тоже можно организовать в дерево (префиксное).

End-to-end

- Впрочем, сейчас уже всё по-другому.
- End-to-end speech recognition.
- Но об этом потом.



Спасибо!

Спасибо за внимание!