Многорукие бандиты

Сергей Николенко Академия MADE — Mail.Ru 30 сентября 2020 г.

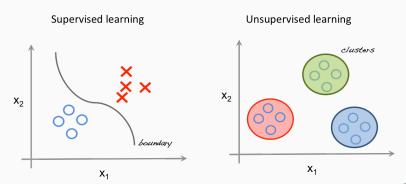
Random facts:

- 30 сентября 1452 г. в Майнце Иоганн Гутенберг напечатал свою первую Библию
- 30 сентября 1882 г. в городе Эпплтон (штат Висконсин) на реке Фокс заработала первая в мире гидроэлектростанция по системе Эдисона мощностью 12.5кВт
- 30 сентября 1929 г. прошла первая телетрансляция ВВС, а 30 сентября 1939 г. NBC впервые провела телетрансляции матча по американскому футболу
- 30 сентября 1520 г. стал султаном Сулейман I Великолепный
- 30 сентября 2005 г. в датской газете «Jyllands-Posten» были опубликованы двенадцать карикатур на пророка Мухаммеда

Обучение с подкреплением

Постановка задачи

- В машинном обучении задача обычно ставится так:
 - или есть набор «правильных ответов», и нужно его продолжить на всё пространство (supervised learning),
 - или есть набор тестовых примеров без дополнительной информации, и нужно понять его структуру (unsupervised learning).



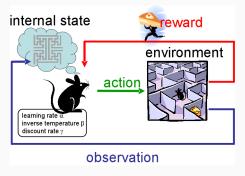
Постановка задачи

- Но как работает обучение в реальной жизни?
- Как ребёнок учится ходить?
- Мы далеко не всегда знаем набор правильных ответов, мы просто делаем то или иное действие и получаем результат.



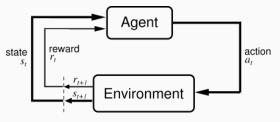
Постановка задачи

- · Отсюда и обучение с подкреплением (reinforcement learning).
- Агент взаимодействует с окружающей средой, предпринимая действия; окружающая среда его поощряет за эти действия, а агент продолжает их предпринимать.



Постановка задачи – формально

- На каждом шаге агент может находиться в состоянии $s \in S$.
- На каждом шаге агент выбирает из имеющегося набора действий некоторое действие $a \in A$.
- Окружающая среда сообщает агенту, какую награду r он за это получил и в каком состоянии s' после этого оказался.



· (Sutton, Barto, 1998)

• Диалог:

Среда: Агент, ты в состоянии 1; есть 5 возможных действий.

Агент: Делаю действие 2.

Среда: Даю тебе 2 единицы за это. Попал в состояние 5, есть 2 возможных действия.

Агент: Делаю действие 1.

Среда: Даю тебе за это —5 единиц. Попал в состояние 1, есть 5 возможных действий.

Агент: Делаю действие 4.

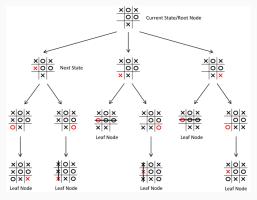
Среда: Даю тебе 14 единиц за это. Попал в состояние 3, есть 3 возможных действия...

• В этом примере агент успел вернуться в состояние 1 и исследовать ранее не пробовавшуюся опцию 4 (получив за это существенную награду).

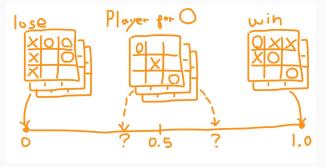
Exploitation vs. exploration

- Каждый алгоритм должен и изучать окружающую среду, и пользоваться своими знаниями, чтобы максимизировать прибыль.
- Вопрос как достичь оптимального соотношения? Та или иная стратегия может быть хороша, но вдруг она не оптимальная?
- Этот вопрос всегда присутствует в обучении с подкреплением.

- Пример: крестики-нолики. Как научить машину играть и выигрывать в крестики-нолики?
- Можно, конечно, дерево построить, но это не масштабируется.



- Состояния позиции на доске.
- Для каждого состояния введём функцию V(s) (value function).
- Подкрепление приходит только в самом конце, когда мы выиграли или проиграли; как его распространить на промежуточные позиции?



- Небольшой трейлер того, что будет дальше: можно пропагировать оценку позиции обратно.
- Если мы попадали из s в s', апдейтим

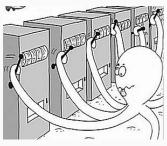
$$V(s) := V(s) + \alpha \left[V(s') - V(s) \right].$$

- Это называется TD-обучение (temporal difference learning), оно очень хорошо работает на практике и лежит в основе и AlphaGo, и много чего ещё.
- Но это будет ещё не сегодня..

Многорукие бандиты

Агенты с одним состоянием

- Формально всё то же самое, но |S|=1, т.е. состояние агента не меняется. У него фиксированный набор действий A и возможность выбора из этого набора действий.
- Модель: агент в комнате с несколькими игровыми автоматами. У каждого автомата своё ожидание выигрыша.
- \cdot Нужно заработать побольше: exploration vs. exploitation.



Жадный алгоритм

• Жадный алгоритм: всегда выбирать стратегию, максимизирующую прибыль; прибыль можно оценить как среднее вознаграждение, полученное от этого действия:

$$Q_t(a) = \frac{r_1 + r_2 + \ldots + r_{k_a}}{k_a}.$$



• Что не так с таким алгоритмом?

Жадный алгоритм

- Оптимум легко проглядеть, если на начальной выборке не повезёт (что вполне возможно).
- Поэтому полезная эвристика оптимизм при неопределённости.

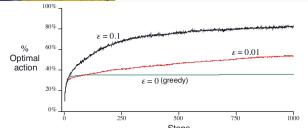


• То есть выбирать жадно, но при этом прибыль оценивать оптимистично, и нужны серьёзные свидетельства, чтобы отклонить стратегию.

Случайные стратегии

• ϵ -жадная стратегия (ϵ -greedy): выбрать действие с наилучшей ожидаемой прибылью с вероятностью 1 — ϵ , а с вероятностью ϵ выбрать случайное действие.





Интервальные оценки

- Естественный способ применить оптимистично-жадный метод доверительные интервалы.
- Для каждого действия мы храним статистику n и w, а потом вычисляем доверительный интервал для вероятности успеха (с границей 1 α) и для выбора стратегии используем верхнюю границу этого интервала.
- Например, для испытаний Бернулли (монетка) с вероятностью .95 среднее лежит в интервале

$$\left(\bar{x} - 1.96 \frac{\mathsf{s}}{\sqrt{n}}, \bar{x} + 1.96 \frac{\mathsf{s}}{\sqrt{n}}\right),\,$$

где 1.96 берётся из распределения Стьюдента, n- количество испытаний, $s=\sqrt{\frac{\sum (x-\bar{x})^2}{n-1}}.$

• Отличный метод, если вероятностные предположения соответствуют действительности (часто непонятно).

Правило инкрементального обновления

- Теперь о среднем и $Q_t(a)$.
- \cdot Как пересчитывать $Q_t(a) = rac{r_1 + \ldots + r_{k_a}}{k_a}$ при поступлении новой информации?
- Довольно просто:

$$Q_{k+1} = \frac{1}{k+1} \sum_{i=1}^{k+1} r_i = \frac{1}{k+1} \left[r_{k+1} + \sum_{i=1}^{k} r_i \right] =$$

$$= \frac{1}{k+1} (r_{k+1} + kQ_k) = Q_k + \frac{1}{k+1} (r_{k+1} - Q_k).$$

Правило инкрементального обновления

• Это частный случай общего правила – сдвигаем оценку так, чтобы уменьшалась ошибка:

НоваяОценка := СтараяОценка + Шаг [Цель - СтараяОценка].

 \cdot Заметим, что шаг у среднего непостоянный, $\alpha_k(a)=rac{1}{k_a}$:

$$Q_{k+1} = Q_k + \frac{1}{k+1} (r_{k+1} - Q_k).$$

• Изменяя последовательность шагов, можно добиться других эффектов.

Нестационарная задача

- Часто бывает, что выплаты из разных бандитов на самом деле нестационарны, т.е. меняются со временем.
- В такой ситуации имеет смысл давать большие веса недавней информации и маленькие веса давней.
- Пример: у правила апдейта

$$Q_{k+1} = Q_k + \alpha \left[r_{k+1} - Q_k \right]$$

с постоянным lpha фактически веса затухают экспоненциально:

$$\begin{aligned} Q_k &= Q_{k-1} + \alpha \left[r_k - Q_{k-1} \right] = \alpha r_k + (1 - \alpha) Q_{k-1} = \\ &= \alpha r_k + (1 - \alpha) \alpha r_{k-1} + (1 - \alpha)^2 Q_{k-2} = (1 - \alpha)^k Q_0 + \sum_{i=1}^k \alpha (1 - \alpha)^{k-i} r_i. \end{aligned}$$

Нестационарная задача

- Такое правило апдейта не обязательно сходится, но это и хорошо мы хотим следовать за целью.
- Общий результат правило апдейта сходится, если последовательность весов удовлетворяет

$$\sum_{k=1}^{\infty} \alpha_k(a) = \infty$$
 и $\sum_{k=1}^{\infty} \alpha_k^2(a) < \infty$.

• Например, для $\alpha_k(a) = \frac{1}{k_a}$ явно сходится.

Стратегии, минимизирующие

regret

Динамическое программирование

- Предположим, что агент действует на протяжении *h* шагов.
- Используем байесовский подход для определения оптимальной стратегии.
- Начинаем со случайных параметров $\{p_i\}$, например, равномерно распределённых, и вычисляем отображение из belief states (состояния после нескольких раундов обучения) в действия.
- Состояние выражается как $\mathcal{S} = \{n_1, w_1, \dots, n_k, w_k\}$, где каждого бандита i запустили n_i раз и получили w_i единичек (считаем, что результат бинарный).

Динамическое программирование

- · $V^*(\mathcal{S})$ ожидаемый оставшийся выигрыш.
- Рекурсивно: если $\sum_{i=1}^k n_i = h$, то больше нечего делать, и $V^*(\mathcal{S}) = 0$.
- Если знаем V^* для всех состояний, когда осталось t запусков, сможем пересчитать и для t+1:

$$V^{*}(n_{1}, w_{1}, ..., n_{k}, w_{k}) =$$

$$= \max_{i} (\rho_{i}(1 + V^{*}(..., n_{i} + 1, w_{i} + 1, ...)) +$$

$$(1 - \rho_{i})V^{*}(..., n_{i} + 1, w_{i}, ...)),$$

где ρ_i — апостериорные вероятности того, что действие i оправдается (если изначально p_i равномерно распределены, то $\rho_i = \frac{w_i + 1}{n_i + 2}$).

- А теперь давайте посмотрим на многоруких бандитов в общем вероятностном виде.
- Для простоты бинарный случай, выплата либо 1, либо 0.

- Пусть во время t у нас состояние $\mathbf{s}_t = (\mathbf{s}_{1t}, \dots, \mathbf{s}_{Kt})$ для K ручек, и мы хотим дёрнуть такую ручку, чтобы максимизировать общее ожидаемое число успехов.
- Есть функция вознаграждения $R_i(\mathbf{s}_t,\mathbf{s}_{t+1})$ награда за дёргание ручки i (a_i), которое переводит состояние \mathbf{s}_t в \mathbf{s}_{t+1} .
- Есть вероятность перехода $p(\mathbf{s}_{t+1} \mid \mathbf{s}_t, a_i)$.
- И мы хотим обучить стратегию $\pi(\mathbf{s}_t)$, которая возвращает, какую ручку дёргать.

• Тогда value function в самом общем виде до горизонта Т:

$$\begin{aligned} V_{T}(\pi, \mathbf{s}_{0}) &= \mathsf{E}\left[R_{\pi(\mathbf{s}_{0})}\left(\mathbf{s}_{0}, \mathbf{s}_{1}\right) + V_{T-1}(\pi, \mathbf{s}_{1})\right] = \\ &= \int p\left(\mathbf{s}_{1} \mid \mathbf{s}_{0}, \pi(\mathbf{s}_{0})\right) \left[R_{\pi(\mathbf{s}_{0})}\left(\mathbf{s}_{0}, \mathbf{s}_{1}\right) + V_{T-1}(\pi, \mathbf{s}_{1})\right] d\mathbf{s}_{1}. \end{aligned}$$

- Если всё известно, и *T* невелико, то можно, опять же, динамическим программированием.
- Но даже подсчитать отдачу от фиксированной стратегии может быть очень дорого, не говоря уж об оптимизации.

• Если Т большой/неограниченный, логично рассмотреть

$$R = R(0) + \gamma R(1) + \gamma^2 R(2) + \dots, \quad 0 < \gamma < 1.$$

 Теорема Гиттинса (1979): задачу поиска оптимальной стратегии

$$\pi(\mathbf{S}_t) = \arg\max_{\pi} V(\pi, \mathbf{S}_t = (\mathbf{S}_{1t}, \dots, \mathbf{S}_{Kt}))$$

можно факторизовать и свести к

$$\pi(\mathbf{S}_t) = \arg \max_i \gamma(\mathbf{S}_{it}).$$

• $\gamma(s_{it})$ – индекс Гиттинса; но его подсчитать тоже обычно трудно; есть приближения.

Оценки на regret

- Другой вариант давайте рассчитаем приоритет каждой ручке *i* так, чтобы непосредственно regret ограничить.
- [Auer et al., 2002]: стратегия UCB1. Учитывает неопределённость, «оставшуюся» в той или иной ручке, старается ограничить regret. Если мы из t экспериментов n_j раз дёрнули за j-ю ручку и получили среднюю награду \bar{X}_i , алгоритм UCB1 присваивает ей приоритет

Priority_i =
$$\bar{x}_i + a(j, t) = \bar{x}_i + c\sqrt{\frac{\log t}{n_j}}$$
.

Дёргать дальше надо за ручку с наивысшим приоритетом.

Оценки на regret

- При таком подходе для $c=\sqrt{2}$ можно доказать, что субоптимальные ручки будут дёргать $O(\log T)$ раз, и regret будет $O(\sqrt{KT\log T})$.
- Если хватит времени, давайте оценку докажем...
- Но можно и ещё лучше (но доказательства будут ещё сложнее)

Оценки на regret

- Алгоритм Exp3 (Exponential-weight algorithm for Exploration and Exploitation):
 - для данного $\gamma \in [0, 1]$, инициализируем $w_i(1) = 1, i = 1, \dots, K$;
 - · на каждом раунде t:
 - считаем вероятности для каждого і:

$$p_i(t) = (1 - \gamma) \frac{w_i(t)}{\sum_{j=1}^K w_j(t)} + \frac{\gamma}{K};$$

- берём следующее действие i_t случайно с вероятностью $p_i(t)$, получаем награду $x_{i_t}(t)$;
- обновляем вес этого действия (остальные не меняются):

$$W_{i_t}(t+1) = W_{i_t}(t)e^{\frac{\gamma}{K}\frac{X_{i_t}(t)}{p_i(t)}}.$$

• Для такого алгоритма можно доказать adversarial оценку $2.63\sqrt{gK\log K}$ для $\gamma=\min\left(1,\frac{K\log K}{(e-1)g}\right)$, где g – верхняя оценка на максимальный доход ручки $\max_j\sum_{t=1}^T x_j(t)$.

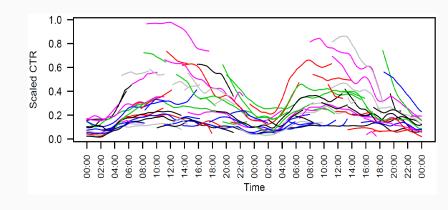
Сэмплирование по Томпсону

- И ещё один вариант: сэмплирование по Томпсону (Thompson sampling).
- Как добавить байесовской мудрости в наших многоруких бандитов?
- Идея: давайте не присваивать какой-то приоритет, а сэмплировать ручки из апостериорного распределения и выбирать максимальную.

Клики на странице новостей

Пример: клики на странице новостей

• Пример:



Пример: клики на странице новостей

- Мы в момент t должны распределить доли показов (x_1, x_2, \ldots, x_K) так, чтобы оптимизировать СТR.
- Совсем простая ситуация: два момента времени, t=0 и t=1, выбор из двух объектов:
 - объект P имеет СТК p_0 в момент t = 0 и p_1 в момент t = 1, мы на этот счёт не уверены, есть распределение какое-то;
 - \cdot про объект Q всё знаем точно, q_0 и q_1 .
- Надо найти x долю показов P в момент t=0; у нас есть N_0 показов для распределения в t=0 и N_1 в t=1.

Пример: клики на странице новостей

- Пусть мы получили *с* кликов после того как выбрали *х*; *с* случайная величина.
- Мы пронаблюдаем c, и на втором этапе оптимальное решение будет понятно: дать все N_1 кликов P iff

$$\hat{p}_1(x,c) = \mathbf{E}[p_1 \mid x,c] > q_1.$$

• Т.е. мы должны оптимизировать x с точки зрения общего ожидаемого числа кликов, учитывая, что что-то новое мы узнаем про p_1 к моменту t=1.

Пример: клики на странице новостей

• Ожидаемое число кликов:

$$\begin{split} &N_0 x \hat{p}_0 + N_0 (1-x) q_0 + N_1 \mathsf{E}_c \left[\mathsf{max} \{ \hat{p}_1(x,c), q_1 \} \right] = \\ &= N_0 q_0 + N_1 q_1 + N_0 x (\hat{p}_0 - q_0) + N_1 \mathsf{E}_c \left[\mathsf{max} \{ \hat{p}_1(x,c) - q_1, 0 \} \right]. \end{split}$$

• Второе слагаемое – это и есть выгода от исследования Р:

$$\mathrm{Gain}(x,q_0,q_1) = N_0 x (\hat{p}_0 - q_0) + N_1 E_c \left[\max \{ \hat{p}_1(x,c) - q_1,0 \} \right],$$

его мы и оптимизируем по x.

Пример: клики на странице новостей

• Если приблизить $\hat{p}_1(x,c)$ нормальным распределением (разумно по ЦПТ):

$$\begin{split} \operatorname{Gain}(x,q_0,q_1) &= N_0 x (\hat{p}_0 - q_0) + N_1 \left[\sigma_1(x) \Phi \left(\frac{q_1 - \hat{p}_1}{\sigma_1(x)} \right) + \right. \\ &\left. + \left(1 - \Phi \left(\frac{q_1 - \hat{p}_1}{\sigma_1(x)} \right) \right) (\hat{p}_1 - q_1) \right], \\ p_1 &\sim \operatorname{Beta}(a,b) \text{ (априорное распределение)}, \\ \hat{p}_1 &= \operatorname{E}_c \left[\hat{p}_1(x,c) \right] = \frac{a}{a+b}, \\ \sigma_1^2(x) &= \operatorname{Var} \left[\hat{p}_1(x,c) \right] = \frac{xN_0}{a+b+xN_0} \frac{ab}{(a+b)^2(1+a+b)}. \end{split}$$

Пример: клики на странице новостей

- Для нескольких вариантов (K > 2) задача становится гораздо сложнее; её можно несколько ослабить и свести к K независимым задачам с двумя вариантами.
- А что для нескольких временных слотов (T > 1)?

- А что если жизнь устроена сложнее? Пусть мы каждую ручку дёргаем в некотором контексте; например, даём рекомендации пользователям, и при этом о пользователях что-то знаем.
- Т.е. на каждом шаге наблюдаем контекст $x_t \in C$, потом выбираем $I_t \in 1, ..., K$, получаем $r_t \sim p(r_t \mid I_t, x_t)$.
- Тогда мы уже должны не одну ручку выбрать, а обучить стратегию $\pi: C \to 1, \dots, K$.

- Наивный подход: давайте запустим Exp3 для каждого контекста по отдельности.
- Это не так уж плохо, если контекстов мало.
- Но получается дополнительный сомножитель $\sqrt{|C|}$ в оценке на regret, а это нехорошо, вдруг их очень много.

- Другая идея давайте вместо этого запускать Exp3 *no стратегиям* (пусть их мало); на каждом раунде *t*:
 - получаем совет $\xi_{k,t}$ от каждой стратегии $k \in \Pi$ в виде распределения вероятностей на ручках;
 - · берём следующее действие I_t случайно с распределением $p_t = \mathbb{E}_{k \sim q_t}\left[\xi_{k,t}\right]$, получаем награду $X_{l_t,t}$;
 - вычисляем ожидаемую награду для каждого $i\, \widetilde{x}_{i,t}$ и ожидаемую награду для каждой стратегии

$$\tilde{y}_{k,t} = \mathbb{E}_{i \sim \xi_{k,t}} \left[\tilde{x} \right]_{i,t} = \sum_{i=1}^{K} \xi_{k,t}(i) \tilde{x}_{i,t}.$$

• обновляем распределение на стратегиях

$$q_{j,t+1} \propto e^{-\eta \sum_{s=1}^t \tilde{y}_{k,s}}.$$

- Это алгоритм Exp4 (Exponential-weight algorithm for Exploration and Exploitation with Experts)
- Всё понятно?..

- ...но откуда возьмётся $\tilde{x}_{i,t}$?
- Очень важный трюк в reinforcement learning: off-policy estimation.
- Пусть мы хотим оценить качество стратегии π , но играли мы по другой стратегии p. Что делать?
- Нам нужно оценить

$$R(x, \pi(x)) = \frac{1}{n} \sum_{s=1}^{n} \mathbb{E}_{r \sim p(r|x_s, \pi(x_s))}[r].$$

• Это было бы легко, если бы мы могли оценить для каждой ручки а

$$R(x,a) = \mathbb{E}_{r \sim p(r|a,x)}[r].$$

• Оказывается, это можно сделать по данным другой стратегии. Рассмотрим

$$\hat{R}(x_s, a) = r_s \frac{\llbracket a_s = a \rrbracket}{p(a_x \mid x_s)}.$$

- Тут надо только предполагать, что $p(a_x \mid x_s)$ положительно, т.е. стратегия p покрывает стратегию π .
- Тогда

$$\mathbb{E}\left[\hat{R}(x_{s},a) \mid x_{s},a\right] = \mathbb{E}_{r_{s}}\left[\mathbb{E}_{a_{s} \sim p(x_{s})}\left[r_{s}\frac{\llbracket a_{s} = a\rrbracket}{p(a_{x} \mid x_{s})}\right]\right] =$$

$$= \mathbb{E}_{r_{s}}\left[r_{s}\frac{p(\pi(x_{s}) = a_{s})}{p(a_{s} \mid x_{s})}\right] = R(x_{s},a),$$

у которого $a_{\rm S} \sim p$.

• Т.е. надо просто перевзвесить вознаграждения.

Итого:

Algorithm 2 Exp4 Algorithm (Exponential weights algorithm for Exploration and Exploitation with Experts)

Input: Set of K arms, set of experts Π .

Parameter: real number η

Let q_1 be the uniform distribution over the experts (policies), $\{1, \dots, |\Pi|\}$.

For each round $t = 1, \dots, T$:

- Receive expert advice $\xi_{k,t}$ for each expert $k \in \Pi$, where each $\xi_{k,t}$ is a probability distribution over arms.
- Draw an arm I_t from the probability distribution $p_t = (p_{1,t}, \cdots, p_{K,t})$, where $p_t = \mathbb{E}_{k \sim q_t} \xi_{k,t}$.
- Observe loss $\ell_{I_t,t}$. For each arm i, compute $\tilde{\ell}_{i,t}$, using the Inverse Propensity Score trick in Theorem 1 to obtain an unbiased estimator for the loss of arm i:

$$\tilde{\ell}_{i,t} = \frac{\ell_{i,t}}{p_{i,t}} \mathbb{1}_{I_t=i} \qquad i = 1, \cdots, K$$

• Compute the estimated loss for each expert, by taking the expected loss over the expert's predictions.

$$\tilde{y}_{k,t} = \mathbb{E}_{i \sim \xi_{k,t}} \tilde{\ell}_{i,t} = \sum_{i=1}^{K} \xi_{k,t}(i) \tilde{\ell}_{i,t} \qquad k = 1, \cdots, |\Pi|$$

• Compute the new probability distribution over the experts $q_{t+1} = (q_{1,t+1}, \cdots, q_{N,t+1})$, where

$$q_{j,t+1} = \frac{\exp(-\eta \sum_{s=1}^{t} \tilde{y}_{k,s})}{\sum_{k=1}^{|\Pi|} \exp(-\eta \sum_{s=1}^{t} \tilde{y}_{k,s})}$$

• А ещё, конечно, в контекстуальном бандите можно сделать модель какую-нибудь. Например, LinUCB предполагает, что ожидаемая награда – это линейная функция:

$$r_{a,t} = \mathbf{x}_{a,t}^{\top} \boldsymbol{\theta}_a^* + \epsilon_t,$$

где $m{ heta}_a^*$ — вектор коэффициентов, который нужно оценивать, а $m{x}_{a,t}$ — вектор признаков контекста.

 \cdot И тогда по LinUCB надо выбирать $I_t = rg \max_{a} u_{a,t}$, где

$$u_{a,t} = \max_{\boldsymbol{\theta}_a \in C_{a,t-1}} \mathbf{x}_{a,t}^{\top} \boldsymbol{\theta}_a,$$

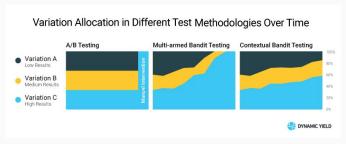
а $C_{a,t-1}$ — это доверительное множество, аналог доверительного интервала, которое мы в обычном UCB оценивали.

Итого:

```
Algorithm 3 Linuch with Contextual Bandits
    Input: R \in \mathbb{R}^+, regularization parameter \lambda
    for t = 1, 2, ..., T do
        Observe feature vectors of all arms a \in A_t: \mathbf{x}_{a,t} \in \mathbb{R}^d
        for all a \in A_t do
             if a is new then
                  \mathbf{A}_a \leftarrow \lambda \mathbf{I}_d (d-dimensional identity matrix)
                 \mathbf{b}_a \leftarrow \mathbf{0}_{d \times 1} (d-dimensional zero vector)
            end if
            \hat{\theta}_a \leftarrow \mathbf{A}_a^{-1} \mathbf{b}_a
           C_{a,t} \leftarrow \left\{ \theta_a^* \in \mathbb{R}^d : \left| \left| \hat{\theta}_{a,t} - \theta_a^* \right| \right|_{\mathbf{A}_a} \leq R \sqrt{2 \log \left( \frac{\det(\mathbf{A}_a)^{1/2} \det(\lambda I)^{-1/2}}{\delta} \right)} + \lambda^{1/2} S \right\}
            p_{a,t} \leftarrow \arg \max_{\hat{\theta}_a \in C_{a,t}} \mathbf{x}_{a,t}^T \hat{\theta}_a
        end for
        Choose arm a_t = \arg \max_{a \in A_t} p_{a,t} with ties broken arbitrarily, and observe payoff r_t
         \mathbf{A}_{a_{\star}} \leftarrow \mathbf{A}_{a_{\star}} + \mathbf{x}_{a_{\star}} {}_{t} \mathbf{x}_{a_{\star}}^{T}
        \mathbf{b}_{a_t} \leftarrow \mathbf{b}_{a_t} + r_t \mathbf{x}_{a_t t}
    end for
```

Зачем нужны многорукие бандиты

Многорукие бандиты используются, например, для A/B тестирования.



- Можно и для оптимизации гиперпараметров в тех же нейронных сетях (или где угодно).
- Контекстуальные для рекомендаций, для выбора из нескольких вариантов и т.д.
- Но для нас сейчас это первый шаг, упрощённая постановка...

Спасибо!

Спасибо за внимание!