
9 Metropolis-Hastings-Algorithmus

9.1 Einleitung

in Arbeit: Die Einleitung fehlt noch.

9.2 Der Metropolis-Hastings-Algorithmus

9.1 DEFINITION Eine ergodische Markov-Kette heißt (*zeit-reversibel*) (im Englischen mitunter auch *in detailed balance*), wenn für die stationäre Verteilung \mathbf{w} und alle Zustände i und j gilt:

$$\mathbf{w}_i P_{ij} = \mathbf{w}_j P_{ji} . \quad \diamond$$

Zur Begründung dieses Namens mache man sich klar, dass $\mathbf{w}_i P_{ij}$ die Wahrscheinlichkeit ist, dass man bei einer Markov-Kette im stationären Zustand bei einem Schritt gerade einen Übergang von Zustand i nach Zustand j beobachtet, und $\mathbf{w}_j P_{ji}$ die Wahrscheinlichkeit, dass man bei einem Schritt umgekehrt einen Übergang von Zustand j nach Zustand i .

Als Beispiele können die folgenden Ketten dienen:

9.2 DEFINITION Es sei $G = (V, E)$ ein zusammenhängender ungerichteter Graph ohne Schlingen und $0 < \beta \leq 1$ eine reelle Zahl. Mit $d(i)$ bezeichnen wir den Grad von Knoten i und es sei $d = \max_{i \in V} d(i)$. Die Übergangswahrscheinlichkeiten P_{ij} der Markov-Kette $M_{G, \beta}$ sind dann wie folgt definiert:

$$P_{ij} = \begin{cases} \beta/d & \text{falls } i \neq j \text{ und } (i, j) \in E \\ 0 & \text{falls } i \neq j \text{ und } (i, j) \notin E \\ 1 - d(i)\beta/d & \text{falls } i = j \end{cases} \quad \diamond$$

9.3 Man kann sich überlegen, dass für die so definierten Markov-Ketten die Gleichverteilung die stationäre Verteilung ist. Da der Graph zusammenhängend ist, ist die Kette irreduzibel. Für $\beta < 1$ ist sie außerdem aperiodisch und reversibel.

9.4 Eine kleine Verallgemeinerung liefert schon eine ganz einfache Variante des sogenannten *Metropolis-Hastings-Algorithmus*. Sei dazu \mathbf{p} eine Wahrscheinlichkeitsverteilung auf V , die nirgends 0 ist. Dann betrachte man folgende Festlegungen:

$$P_{ij} = \begin{cases} \min(1, \frac{p_j}{p_i}) \cdot \beta/d & \text{falls } i \neq j \text{ und } (i, j) \in E \\ 0 & \text{falls } i \neq j \text{ und } (i, j) \notin E \\ 1 - \sum_{i \neq k} P_{ik} & \text{falls } i = j \end{cases}$$

Auch diese Markov-Kette ist reversibel, was man zum Beispiel so sieht. Sei $i \neq j$ und $(i, j) \in E$ (die anderen Fälle sind trivial). Dann gilt:

$$\frac{p_i P_{ij}}{p_j P_{ji}} = \frac{p_i \min(1, \frac{p_j}{p_i}) \cdot \beta/d}{p_j \min(1, \frac{p_i}{p_j}) \cdot \beta/d} = \begin{cases} \frac{p_i/p_j}{p_j/p_i} & \text{falls } p_i \leq p_j \\ \frac{p_i}{p_j} \cdot \frac{p_j}{p_i} & \text{falls } p_i > p_j \end{cases} = 1$$

Wegen des folgenden Lemmas kennt man auch sofort die stationäre Verteilung dieser Markov-Kette: Es ist \mathbf{p} .

9.5 LEMMA. Ist M eine ergodische Markov-Kette und \mathbf{q} eine Verteilung mit der Eigenschaft, dass für alle Zustände i und j gilt, dass $\mathbf{q}_i P_{ij} = \mathbf{q}_j P_{ji}$ ist, dann ist \mathbf{q} die (eindeutig bestimmte) stationäre Verteilung von M .

9.6 BEWEIS. Für alle i ist

$$(\mathbf{q}P)_i = \sum_j \mathbf{q}_j P_{ji} = \sum_j \mathbf{q}_i P_{ij} = \mathbf{q}_i \sum_j P_{ij} = \mathbf{q}_i.$$

■

9.7 Für den klassischen Algorithmus von Metropolis u. a. (1953) ist eine zeilenstochastische Matrix Q gegeben, die symmetrisch ist (diese Einschränkung wurde von Hastings (1970) beseitigt). Ziel ist aber eine reversible Markov-Kette mit Übergangsmatrix P , deren stationäre Verteilung \mathbf{w} nur indirekt gegeben ist. Festgelegt ist nämlich nur eine Funktion $H: S \rightarrow \mathbb{R}$ mit der Eigenschaft, dass $e^{-H(i)}$ proportional zur Wahrscheinlichkeit von Zustand i in \mathbf{w} ist. Der Proportionalitätsfaktor ist natürlich $Z = \sum_{i \in S} e^{-H(i)}$.

Q heißt üblicherweise *proposal matrix*, H *energy function* und Z *partition function*.

Das Schöne am Metropolis-Algorithmus ist, dass man Z gar nicht kennen muss. (In manchen Anwendungen in der Physik ist S sehr groß.)

in Arbeit: Der Rest fehlt noch.

9.3 Simulated Annealing

Dieser Abschnitt fehlt noch.

Literatur

Hastings (1970). „Monte Carlo Sampling Methods Using Markov Chains and Their Applications“.

In: *Biometrika* 57.1, S. 97–109. DOI: [10.1093/biomet/57.1.97](https://doi.org/10.1093/biomet/57.1.97) (siehe S. 80).

Metropolis, Nicholas u. a. (1953). „Equations of State Calculations by Fast Computing Machines“.

In: *Journal of Chemical Physics* 21.6, S. 1087–1092 (siehe S. 80).