

Twierdzenie. Jeżeli $p_{ij} = p_{ji}$ dla wszystkich stanów i, j łańcucha Markowa, to łańcuch ten posiada jednostajny rozkład stacjonarny.

Definicja. Łańcuch Markowa jest **nieprzywiedlny**, gdy dla dowolnych jego stanów i, j istnieje takie $t \geq 1$, że $p_{ij}^t > 0$.

Definicja. Okresem stanu j nazywamy liczbę $d(j) = \text{NWD}\{t \geq 1 : p_{jj}^t > 0\}$.

Uwaga: okresu nie definiujemy dla stanu j , gdy $p_{jj}^t = 0$ dla wszystkich $t \geq 1$.

Gdy $d(j) > 1$, wtedy mówimy, że **stan j jest okresowy**, w przeciwnym wypadku mówimy, że **stan jest nieokresowy**. Stany nieposiadające okresu też są nieokresowe.

Fakt. W nieprzywiedlnym łańcuchu Markowa wszystkie stany mają ten sam okres.

Definicja. Łańcuch Markowa jest **nieokresowy**, gdy wszystkie jego stany są nieokresowe. Łańcuch jest **ergodyczny**, gdy jest nieprzywiedlny i nieokresowy.

Twierdzenie (ergodyczne). Każdy ergodyczny łańcuch Markowa ma dokładnie jeden rozkład stacjonarny $\bar{\pi} = (\pi_j)$. Ponadto dla stanów i, j zachodzi $\lim_{t \rightarrow \infty} p_{ij}^t = \pi_j$. Innymi słowy, niezależnie od początkowego rozkładu \bar{p}^0 zachodzi $\lim_{t \rightarrow \infty} \bar{p}^t = \bar{\pi}$.

Błądzeniem klasycznym (spacerem losowym) na grafie G bez wierzchołków izolowanych nazywamy proces, w którym cząstka znajdująca się w jakimś wierzchołku grafu w każdym kroku przemieszcza się do jednego z sąsiadów tego wierzchołka, wybranego z jednakowym prawdopodobieństwem. Procesowi temu odpowiada łańcuch Markowa o zbiorze stanów $V(G)$. Gdy mowa o błądzeniu na grafie, zawsze zakładamy, że graf ten nie ma wierzchołków izolowanych.

Fakt. Błądzenie na grafie G jest łańcuchem nieprzywiedlnym wtedy i tylko wtedy, gdy G jest spójny. Błądzenie na grafie G jest łańcuchem nieokresowym wtedy i tylko wtedy, gdy G nie jest dwudzielny.

Przez $v(G)$ oznaczamy liczbę wierzchołków, a przez $e(G)$ – liczbę krawędzi grafu G .

Twierdzenie. Wektor $(\deg(w)/(2e(G)))_{w \in V(G)}$ jest rozkładem stacjonarnym dla błądzenia na grafie G .

Definicja. Czasem pokrycia dla błądzenia na grafie G nazywamy zmienną losową będącą liczbą kroków, po których każdy wierzchołek grafu G został odwiedzony.

Twierdzenie. Średni czas pokrycia dla błądzenia po dowolnym spójnym grafie G , dla dowolnego stanu początkowego, jest mniejszy niż $2e(G)v(G)$.

1. ZADANIA NA ĆWICZENIA

Zadanie 1. Przedstaw za pomocą łańcucha Markowa następujące procesy:

- Cząstka błądzi klasycznie na ścieżce o 4 wierzchołkach.
- Cząstka błądzi (nieklasycznie) na ścieżce o 4 wierzchołkach w następujący sposób: jeśli przybyła do wierzchołka wewnętrznego ścieżki z lewej strony, to w następnym kroku szansa pójścia w lewo jest dwa razy mniejsza od szansy pójścia w prawo. Analogiczna reguła dotyczy przybycia z prawej strony.

Zadanie 2. Komputer generuje tekst złożony z liter A, B, C wg takich reguł: Zaczyna od losowo wybranej litery. Jeżeli ostatnio napisana litera jest samogłoską, następna będzie spółgłoską wybraną z jednakowym prawdopodobieństwem. Jeżeli ostatnio napisana litera jest spółgłoską, następna będzie inna, przy czym samogłoska jest wybierana z prawdopodobieństwem dwa razy większym niż spółgłoska.

- Przedstaw ten proces w postaci łańcucha Markowa.
- Wyznacz jego rozkład stacjonarny.
- Zbadaj, czy łańcuch ten jest nieprzywiedlny i nieokresowy.

Zadanie 3. (rezerwowe) Komputer generuje tekst złożony z liter A, B, C wg takich reguł: Zaczyna od losowo wybranej trójki różnych liter, wybranej spośród tych, które nie zawierają CA ani BAC. Każda następną litera jest wybrana z jednakowym prawdopodobieństwem spośród spełniających dwa warunki:

- litera jest inna od poprzedniej,
 - w tekście nie mogą pojawić się wyrazy: BABA, BAC, CA.
- (a) Przedstaw ten proces w postaci łańcucha Markowa.
 (b) Zbadaj, czy łańcuch jest nieprzywiedlny.
 (c) Zbadaj, czy łańcuch jest nieokresowy.

Zadanie 4. (rezerwowe) Ala i Franek rzucają na zmianę standardową monetą (zaczyna Ala). Franek wygrywa, gdy po raz pierwszy w ciągu rzutów pojawi się ROR, a Ala – gdy pojawi się OOR. Oblicz prawdopodobieństwo wygranej Ali.

2. ZADANIA DOMOWE

Zadanie 1. Macierz przejścia pewnego łańcucha Markowa dana jest następującym wzorem:

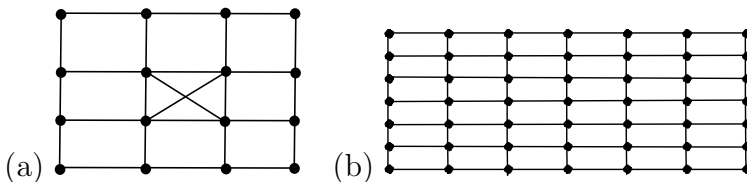
$$(a) \begin{bmatrix} 0 & \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} & 0 \\ 0 & \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} \\ \frac{1}{2} & 0 & \frac{1}{2} & 0 \end{bmatrix} \quad (b) \begin{bmatrix} 0 & 1 & 0 & 0 \\ \frac{1}{3} & 0 & \frac{1}{3} & \frac{1}{3} \\ 0 & \frac{1}{4} & 0 & \frac{3}{4} \\ 0 & \frac{1}{2} & \frac{1}{2} & 0 \end{bmatrix} \quad (c) \begin{bmatrix} \frac{1}{4} & \frac{1}{4} & \frac{1}{4} & \frac{1}{4} & 0 \\ 0 & 0 & \frac{1}{2} & \frac{1}{4} & \frac{1}{4} \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 1 & 0 \\ 0 & 0 & 0 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

- (a) Sprawdź, czy łańcuch jest nieprzywiedlny.
 (b) Sprawdź, czy istnieją w nim stany okresowe.
 (c) Wyznacz liczbę rozkładów stacjonarnych.

Zadanie 2. Rozpatrzmy klasyczne błądzenie po cyklu o 5 wierzchołkach w_1, w_2, w_3, w_4, w_5 , zaczynające się w wierzchołku w_1 .

- (a) Czy odpowiadający temu błądzeniu łańcuch Markowa jest nieprzywiedlny? Czy jest okresowy?
 (b) Wyznacz rozkład stacjonarny tego łańcucha.
 (c) Wyznacz $\lim_{t \rightarrow \infty} p_{w_1 w_3}^t$.

Zadanie 3. Uzasadnij, że błądzenie klasyczne na pierwszym grafie jest nieokresowym łańcuchem Markowa, a błądzenie na drugim grafie jest łańcuchem okresowym.



Zadanie 4. Rozważmy błądzenie na pierwszym grafie z poprzedniego zadania. Załóżmy, że startujemy z lewego górnego rogu.

- (a) Wyznacz rozkład stacjonarny dla tego błądzenia.
 (b) Uzasadnij, że wartość oczekiwana czasu potrzebnego do odwiedzenia każdego wierzchołka jest mniejsza niż 2000.

Zadanie 5. Rozważamy błądzenie na grafie G o wierzchołkach w_1, \dots, w_{10} , który jest spójny i nie jest dwudzielny. Niech $\bar{\pi} = (\pi_1, \dots, \pi_{10})$ będzie rozkładem stacjonarnym dla tego błądzenia. Oceń poprawność poniższych zdań. Odpowiedź należy poprzeć albo uzasadnieniem ogólnym, albo przykładem, albo kontrprzykładem.

- (a) $p_{w_1 w_2}^t \rightarrow \frac{\deg(w_1)}{2e(G)}$ przy $t \rightarrow \infty$.
 (b) Jeżeli wierzchołek 2 jest stopnia 5, a $p_{1,2}(t) \rightarrow \frac{1}{8}$ przy $t \rightarrow \infty$, to G ma dokładnie 20 krawędzi.
 (c) Jeżeli $\bar{\pi} = (\frac{1}{10}, \dots, \frac{1}{10})$, to G jest grafem regularnym.
 (d) Jeśli G jest 4-regularny i startujemy z wierzchołkiem w_1 , to oczekiwana liczba kroków, po których wszystkie wierzchołki będą odwiedzone, jest mniejsza niż 5000.