

Rachunek Prawdopodobieństwa

ZADANIE DOMOWE 3

Termin wysyłania (MS Teams): **23 grudnia 2025 r. godz. 23:59**

Promocja świąteczno-noworoczna: spóźnienia będą naliczane dopiero od 01.01.2026 r.

Rozwiązania zadań 1 – 3 przedstaw w formie krótkiego sprawozdania.

- Przedstaw wyniki przeprowadzonych eksperymentów – zaprezentuj wykresy, zwięzle omów uzyskane rezultaty i wyciągnij wnioski.
- Na podstawie wykresów krótko scharakteryzuj koncentrację wyników uzyskanych w poszczególnych powtórzeniach wokół wartości średniej dla badanych wielkości.
- Na podstawie wykresów postaw hipotezy odnośnie asymptotyki wartości średnich badanych wielkości i uzasadnij ich wybór (w razie potrzeby w niektórych wykresach możesz zastosować skalę logarytmiczną).
- W przypadku zadań z ★ („teoretycznych”), przedstaw wymagane rozumowania i obliczenia oraz zwięzle omów wyniki i odpowiedz na pytania.

Za rozwiązania zadań 1 – 3 można uzyskać łącznie **7 punktów** („standardowe” 5 pkt + 2 pkt dodatkowe za rozwiązania zadań z ★).

Zadanie 1. [2 pkt] *The Power of Two Choices / ballanced allocation*, patrz np. rozdział 17 w [MU17]

Rozszerz symulacje z zadania domowego 2 o eksperimentalne wyznaczanie maksymalnej liczby kul w urnie po wrzuceniu n kul do n urn (*maximum load*) w przypadku, gdy:

- dla każdej kuli wybieramy niezależnie i jednostajnie losowo jedną z n urn, w której umieszczały kulę,
- dla każdej kuli wybieramy niezależnie i jednostajnie losowo z powtórzeniami d urn i umieszczały kulę w najmniej zapełnionej z wybranych urn („remisy” rozstrzygamy w dowolny sposób).

Przeprowadź podobne eksperymenty jak w zadaniu domowym 2 celem wyznaczenia $L_n^{(d)}$ – maksymalnego zapełnienia pojedynczej urny po wrzuceniu n kul – dla $d = 1$ (punkt (a)) oraz $d = 2$ (punkt (b)). Przedstaw uzyskane wyniki jak w zadaniu domowym 2.

Podobnie jak w zadaniu domowym 2, wykonaj dodatkowo wykresy $\frac{l_n^{(1)}}{f_1(n)}$ oraz $\frac{l_n^{(2)}}{f_2(n)}$, gdzie $l_n^{(d)}$ oznacza średnią wartość $L_n^{(d)}$ dla danego n oraz $d \in \{1, 2\}$, a funkcje f_1 i f_2 zadane są wzorami $f_1(n) = \frac{\ln n}{\ln \ln n}$ oraz $f_2(n) = \frac{\ln \ln n}{\ln 2}$ (por. rozdział 17 w [MU17]).

W celu uzyskania większej czytelności wyników możesz zwiększyć zakres n wykonując symulacje np. dla $n \in \{10\,000, 20\,000, \dots, 1\,000\,000\}$ lub zastosować na wykresach skalę logarytmiczną.

Zadanie 2. [3 pkt = 2 + dodatkowy 1 pkt] Sortowanie przez wstawianie losowych danych

Uwaga. Podobne zadanie – dla większej liczby algorytmów sortujących – może się pojawić na laboratorium do kursu *Algorytmy i struktury danych* (4 semestr).

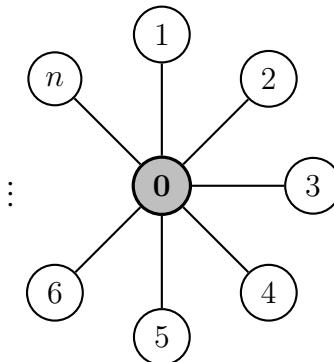
- (a) Zaimplementuj oraz przetestuj działanie algorytmu sortowania przez wstawianie **INSERTIONSORT** (patrz algorytm 1; jego szczegółowe omówienie można znaleźć np. w rozdziale 2.1 w [CLRS22]). W tym celu dla każdego $n \in \{100, 200, \dots, 10\,000\}$ wykonaj po $k = 50$ niezależnych powtórzeń:
- generowania tablicy $A[1..n]$ będącej losową permutacją zbioru liczb $\{1, \dots, n\}$ (wszystkie permutacje powinny być jednakowo prawdopodobne; podobnie jak po przednio, zadbaj o dobry generator liczb pseudolosowych),
 - sortowania wygenerowanej tablicy A ,
 - zapisywania statystyk obejmujących rozmiar danych n , liczbę wykonanych porównań między kluczami (elementami tablicy A) oraz liczbę przestawień kluczy.
- (b) Po zakończeniu eksperymentów, korzystając z zebranych danych, przedstaw na wykresach:
- liczbę wykonanych porównań w poszczególnych powtórzeniach oraz średnią liczbę porównań $cmp(n)$ jako funkcję n ,
 - liczbę przestawień w poszczególnych powtórzeniach oraz średnią liczbę przestawień kluczy $s(n)$ jako funkcję n ,
 - iloraz $\frac{cmp(n)}{n}$ oraz $\frac{cmp(n)}{n^2}$ jako funkcje n ,
 - iloraz $\frac{s(n)}{n}$ oraz $\frac{s(n)}{n^2}$ jako funkcje n .
- ★ (c) Niech S_n będzie liczbą przestawień w algorytmie **INSERTIONSORT** podczas sortowania permutacji η zbioru liczb $\{1, \dots, n\}$ wybranej jednostajnie losowo. Przeprowadź analizę teoretyczną (zgodnie z poniższymi wskazówkami), której celem jest wyznaczenie wzorów na $E(S_n)$ oraz $\text{var}(S_n)$ i porównanie ich z wynikami przeprowadzonych eksperymentów.
- Zauważ, że S_n jest równe liczbie inwersji w sortowanej permutacji η . Niech $\pi_\eta \in \Pi_n = \{0, \dots, n-1\} \times \{0, \dots, n-2\} \times \dots \times \{0, 1\} \times \{0\}$ będzie wektorem inwersji permutacji η , tj. $\pi_\eta(i)$, $i \in \{1, \dots, n\}$, zlicza liczbę elementów większych od i „na lewo od i ” w permutacji η . Zauważ, że istnieje bijekcja między zbiorami \mathbb{S}_n permutacji zbioru $\{1, \dots, n\}$ a zbiorem wektorów inwersji Π_n . Wywnioskuj stąd, że jednostajnie losowy wybór permutacji $\eta \in \mathbb{S}_n$ jest równoważny jednostajnie losowemu wyborowi wektora $\pi \in \Pi_n$.
 - Niech zmienne losowe X_i , $i \in \{1, \dots, n\}$, oznaczają i -tą współrzędną wektora inwersji π wybranego jednostajnie losowo z Π_n , tj. $X_i = \pi(i)$ (rzut wektora π na oś i). Zauważ, że zmienne losowe X_i są niezależne i mają rozkłady jednostajne, tj. $X_i \sim U(\{0, \dots, n-i\})$.
 - Wywnioskuj stąd, że $S_n = \sum_{i=1}^n X_i$. Wykorzystaj ten fakt do wyznaczenia wzorów na $E(S_n)$ oraz $\text{var}(S_n)$, a następnie oblicz σ_{S_n} oraz $\frac{\sigma_{S_n}}{E(S_n)}$. Porównaj otrzymane wzory z wynikami przeprowadzonych eksperymentów.

Algorytm 1 Algorytm sortowania przez wstawianie (por. rozdział 2.1 w [CLRS22]).

```
1: procedure INSERTIONSORT( $A[1..n]$ )
2:   for  $j = 2$  to  $n$  do
3:      $key \leftarrow A[j]$ 
4:     // Wstaw  $A[j]$  w posortowany podciąg  $A[1..j - 1]$ .
5:      $i \leftarrow j - 1$ 
6:     while  $i > 0$  and  $A[i] > key$  do
7:        $A[i + 1] \leftarrow A[i]$ 
8:        $i \leftarrow i - 1$ 
9:     end while
10:     $A[i + 1] \leftarrow key$ 
11:  end for
12: end procedure
```

Zadanie 3. [2 pkt = 1 + dodatkowy 1 pkt] Uproszczony model komunikacji z zakłóceniami

Rozważmy uproszczony model komunikacji w sieci o topologii gwiazdy, składającej się z $n + 1$ węzłów $\{0, 1, \dots, n\}$ (patrz rys. 1). Początkowo centralna stacja (węzeł 0 oznaczony na rysunku kolorem szarym) posiada informację, którą chce rozsłać do wszystkich pozostałych węzłów. W tym celu w pojedynczej rundzie rozgłasza wiadomość, którą – z uwagi na zakłócenia – każda stacja $i > 0$ odbiera niezależnie z prawdopodobieństwem p . W kolejnych rundach stacja 0 powtarza proces nadawania tej wiadomości¹. Niech T_n oznacza pierwszą rundę, po której wszystkie węzły w sieci posiadają informację rozsyłaną przez stację 0.



Rysunek 1: Graf rozważanej sieci o $n + 1$ węzłach (stacjach).

- Zaprojektuj i przeprowadź symulacje (podobne do tych z poprzednich zadań), których celem jest eksperymentalne zbadanie minimalnej liczby rund T_n – w zależności od wartości n – potrzebnej do rozsierania informacji ze stacji 0 do wszystkich pozostałych stacji w przypadku, gdy $p = 0,5$ oraz $p = 0,1$.
- Po wykonaniu eksperymentów przedstaw na wykresach (po jednym dla każdej testowanej wartości p) liczbę potrzebnych rund w poszczególnych powtórzeniach oraz średnią liczbę rund $t(n)$ jako funkcję n .
- ★ (c) Niech $T_{n,i}$, $i \in \{1, \dots, n\}$, oznacza rundę, w której stacja i po raz pierwszy odebrała wiadomość. Zidentyfikuj rozkład zmiennych losowych $T_{n,i}$ oraz wyraź zmienną losową T_n jako pewną funkcję i.i.d.² zmiennych losowych $T_{n,i}$, $i \in \{1, \dots, n\}$.

¹Rozważamy uproszczony model, więc nie uwzględniamy żadnego mechanizmu potwierdzeń odbioru itp.

²Przypomnijmy, że skrót i.i.d. oznacza niezależne zmienne losowe o tym samym rozkładzie.

- ★ (d) Poszukaj w literaturze informacji na temat asymptotyki wartości oczekiwanej zmiennej losowej T_n o tak określonym rozkładzie. Podaj znalezioną formułę (wystarczy dominujący składnik zależny od n i p) wraz z odpowiednim cytowaniem (musi być to książka albo artykuł naukowy).
- ★ (e) Porównaj znaleziony wzór z punktu (d) z otrzymanymi wynikami przeprowadzonych eksperymentów (podobnie jak w poprzednich zadaniach, gdzie eksperimentalnie określaliśmy asymptotykę badanych wielkości).
-

Rozwiązanie obejmujące implementację (kody źródłowe) oraz plik pdf ze sprawozdaniem należy przesyłać przez platformę MS Teams. Nie należy dodawać żadnych zbędnych plików.

Literatura

- [CLRS22] Thomas H. Cormen, Charles E. Leiserson, Ronald L. Rivest, and Clifford Stein. *Introduction to Algorithms*. The MIT Press, 4th edition, 2022.
- [MU17] Michael Mitzenmacher and Eli Upfal. *Probability and Computing. Randomization and Probabilistic Techniques in Algorithms and Data Analysis*. Cambridge University Press, 2nd edition, 2017.