

# Analiza Algorytmów 2019/2020 (zadania na ćwiczenia)

## Wybór lidera

- 1 – Wyznacz wartość oczekiwaną dla zmiennej losowej  $X \sim Geo(p)$ . (3p)
- 2 – Wyznacz wariancję dla zmiennej losowej  $X \sim Geo(p)$ . (3p)
- 3 – Niech  $p \in [0, 1]$  oraz  $n \geq k \geq 1$ ,  $n, k \in \mathbb{N}$ . Dla jakich wartości argumentu funkcja  $f$  przyjmuje wartości maksymalne? (9p)
  - a.  $f(p) = np(1-p)^{n-1}$ ,
  - b.  $f(n) = np(1-p)^{n-1}$ ,
  - c.  $f(k) = \binom{n}{k} p^k (1-p)^{n-k}$ .
- 4 – Udowodnij:  $(1+x)^r \geq 1+rx$  dla  $x \geq -1, r \geq 1$ . (3p)
- 5 – Udowodnij:  $(1+x)^r \leq 1+rx$  dla  $x \geq -1, r \in (0, 1)$ . (3p)
- 6 – Udowodnij:  $1+x \leq e^x$  dla  $x \in \mathbb{R}$ . (3p)
- 7 – Udowodnij:  $\frac{x}{e^x} < \frac{1.5}{x^2}$  dla  $x > 0$ . (3p)
- 8 – Niech  $f_i(n) = n \frac{1}{2^i} (1 - \frac{1}{2^i})^{n-1}$ . Udowodnij, że funkcje  $f_i(2^{i-1}), f_{i+1}(2^{i-1})$  są malejące oraz, że funkcja  $f_{i-1}(2^i)$  jest rosnąca dla  $i \geq 2$ . (12p)
- 9 – Przedstaw definicję rodziny funkcji [W Lamberta](#) i wykres jej gałęzi rzeczywistych. (5p)
- 10 – Wykorzystaj funkcję  $W$  Lamberta by analitycznie [wyznaczyć](#) rzeczywiste rozwiązania równania  $3^x = x^3$ . Jak nazwa się w Mathematica funkcja  $W$  Lamberta? (5p)
- 11 – Zajrzyj do [tej pracy](#) i udowodnij, że dla  $x \geq e$  (10p)

$$\ln x - \ln \ln x < W_0(x) \leq \ln x - \frac{1}{2} \ln \ln x .$$

- 12 – Uzupełnienie dowodu z wykładu. Sprawdź, że jeśli  $K \geq 1, f > 1, u \geq 2$  oraz (5p)

$$3e(K+1)u^{\frac{-1}{2(K+1)}} \geq 1 - \frac{1}{f} \quad \text{to} \quad K \geq \frac{\ln u}{2W_0(\frac{3e}{2} \frac{f}{f-1} \ln u)} - 1 .$$

## Analiza strumieni danych: przybliżone zliczanie

**13** – Dla ciągłych i niezależnych zmiennych losowych  $X_1, X_2, \dots, X_n$  o tym samym rozkładzie zadanym funkcją gęstości  $f(x)$  i dystrybuantą  $F(x)$  pokaż, że  $k$ -ta statystyka pozycyjna  $X_{k:n}$  ma rozkład opisany funkcją gęstości

$$f_k(x) = \frac{F^{k-1}(x) [1 - F(x)]^{n-k} f(x)}{B(k, n - k + 1)},$$

gdzie  $B(\alpha, \beta)$  oznacza [funkcję beta](#). Wskazówka: możesz przejrzeć [te wykłady](#). (10p)

**14** – Dla  $n$  niezależnych zmiennych losowych  $U_1, U_2, \dots, U_n$  o rozkładzie jednostajnym:  $U_i \sim \mathcal{U}(0, 1)$ , pokaż, że  $k$ -ta statystyka pozycyjna ma rozkład  $Beta(k, n - k + 1)$  i wartość oczekiwaną równą  $k/(n + 1)$ . (5p)

Wskazówka. W tym oraz w następnym zadaniu wykorzystaj różne reprezentacje funkcji beta: podaną w definicji oraz [przez silnię](#) dla argumentów będących liczbami naturalnymi

**15** – Niech  $U_{k:n}$  oznacza  $k$ -tą statystykę pozycyjną dla  $n$  niezależnych zmiennych losowych o rozkładzie jednostajnym  $\mathcal{U}(0, 1)$ . Pokaż, że dla estymatora  $\hat{n}_k = \frac{k-1}{U_{k:n}}$  oraz  $k \geq 2$  mamy  $\mathbb{E}(\hat{n}_k) = n$  oraz, że dla  $k \geq 3$  mamy (10p)

$$\text{Var}(\hat{n}_k) = \frac{n(n - k + 1)}{k - 2}.$$

**16** – (Nierówność Markowa) Niech  $X$  oznacza zmienną losową, która przyjmuje tylko nieujemne wartości. Wtedy dla wszystkich  $a > 0$  (5p)

$$\mathbb{P}(X \geq a) \leq \frac{\mathbb{E}(X)}{a}.$$

**17** – (Nierówność Czebyszewa) Niech  $X$  oznacza zmienną losową o skończonej wartości oczekiwanej i skończonej, niezerowej wariancji. Pokaż, że dla dowolnego  $a > 0$  zachodzi nierówność: (5p)

$$\mathbb{P}(|X - \mathbb{E}(X)| < a) > 1 - \frac{\text{Var}(X)}{a^2}.$$

Wskazówka: wykorzystaj nierówność Markowa.

**18** – ([Nierówność Chernoffa dla sumy prób Bernoulliego](#)) Niech  $X_1, \dots, X_n$  będą niezależnymi próbami Bernoulliego takimi, że  $\mathbb{P}(X_i = 1) = p_i$ . Niech  $X = \sum_{i=1}^n X_i$  oraz  $\mu = \mathbb{E}(X)$ . Pokaż, że (10p)

a) dla dowolnego  $\delta > 0$

$$\mathbb{P}(X \geq (1 + \delta)\mu) \leq \left( \frac{e^\delta}{(1 + \delta)^{(1 + \delta)}} \right)^\mu,$$

b) dla dowolnego  $0 < \rho \leq 1$

$$\mathbb{P}(X \leq (1 - \rho)\mu) \leq \left( \frac{e^{-\rho}}{(1 - \rho)^{(1 - \rho)}} \right)^\mu.$$

Wskazówka: możesz zajrzeć do książki do rozdziału 4.2. w [tej książce](#).

**19** – Wykorzystując oznaczenia i uzyskane w poprzednim zadaniu nierówności, pokaż, że dla dowolnego  $0 < \delta < 1$  (5p)

$$\mathbb{P}(|X - \mu| \geq \delta\mu) \leq 2e^{-\mu\delta^2/3}.$$

**20** – Niech  $S_n$  będzie liczbą orłów w  $n$  rzutach symetryczną monetą. Pokaż, że (5p)

a) stosując nierówność Czebyszewa mamy

$$\mathbb{P}\left(\left|S_n - \frac{n}{2}\right| \geq \frac{n}{4}\right) \leq \frac{4}{n},$$

b) stosując nierówność Chernoffa z poprzedniego zadania mamy

$$\mathbb{P}\left(\left|S_n - \frac{n}{2}\right| \geq \frac{n}{4}\right) \leq 2e^{-n/24}.$$

**21** – Rozważ następujący algorytm, z którego wywodzi się idea algorytmu HyperLogLog.

---

Probabilistic Counter

---

1: Initialization:  $C \leftarrow 1$

**Upon event:**

2: **if** random()  $\leq 2^{-C}$  **then** ▷ random zwraca liczbę losową z zakresu  $[0, 1)$

3:      $C \leftarrow C + 1$

4: **end if**

---

Innymi słowy, przy wystąpieniu zdarzenia rzucamy monetą  $C$  razy i jeśli za każdym razem otrzymujemy reszkę zwiększamy licznik  $C$  o jeden. W przeciwnym razie nie robimy nic. Niech  $C_n$  oznacza wartość przechowywaną w liczniku  $C$  po zaobserwowaniu  $n$  zdarzeń. Pokaż, że  $\mathbb{E}(2^{C_n}) = n + 2$  oraz  $\text{Var}(2^{C_n}) = \frac{1}{2}n(n + 1)$ . W oparciu o  $C_n$  zdefiniuj nieobciążony estymator wartości  $n$  i policz jego wariancję. (10p)

## Analiza strumieni danych: przybliżone sumowanie

**22** – Przypomnij sobie podstawowe informacje o rozkładzie wykładniczym. (9p)

a) Przypomnij wzór na gęstość i dystrybuantę. Wyprowadź wzór na wartość oczekiwaną i wariancję.

b) Załóżmy, że dysponujesz generatorem zwracającym liczby z przedziału  $[0, 1)$  zgodnie z rozkładem jednostajnym. Przedstaw procedurę, która będzie przekształcała zwracane wartości, w wartości zgodne z rozkładem wykładniczym z parametrem  $\lambda$ .

Wskazówka: zobacz strony 28 i 29 w tej [książce](#).

c) Przedstaw i udowodnij twierdzenie na którym opera się procedura z punktu b).

**23** – Niech  $S_1, S_2, \dots, S_n$  będzie ciągiem niezależnych zmiennych losowych o rozkładzie wykładniczym oraz  $S_i \sim \text{Exp}(\lambda_i)$  dla  $\lambda_i > 0$ . Niech  $\Lambda = \lambda_1 + \lambda_2 + \dots + \lambda_n$ . Pokaż, że pierwsza statystyka pozycyjna  $S_{\min} = \min\{S_1, S_2, \dots, S_n\}$  ma rozkład wykładniczy z parametrem  $\Lambda$ : (5p)

$$S_{\min} \sim \text{Exp}(\Lambda).$$

**24** – Niech  $X$  i  $Y$  będą niezależnymi zmiennymi losowymi o funkcjach gęstości odpowiednio  $f_X(x)$  oraz  $f_Y(y)$ . Dla  $Z = X + Y$  pokaż, że

$$f_Z(z) = \int_{-\infty}^{+\infty} f_X(x)f_Y(z-x)dx.$$

Jaki związek ma to zadanie z następnym zadaniem?

Wskazówka: zobacz [splot rozkładów prawdopodobieństwa](#). (6p)

**25** – Przyjmijmy  $\Lambda > 0, m \in \mathbb{N}_{>0}$  oraz niech  $S_{\min}^{(1)}, S_{\min}^{(2)}, \dots, S_{\min}^{(m)}$  będą niezależnymi zmiennymi losowymi o takim samym rozkładzie wykładniczym

$$S_{\min}^{(i)} \sim \text{Exp}(\Lambda).$$

Pokaż, że zmienna

$$G_m = \sum_{i=1}^m S_{\min}^{(i)}$$

ma rozkład gamma zdefiniowany gęstością

$$g_m(x) = \Lambda \frac{(\Lambda x)^{m-1}}{\Gamma(m)} e^{-\Lambda x} \quad \text{dla } x > 0.$$

Wskazówka 1: wykorzystaj poprzednie zadanie i zasadę indukcji.

Wskazówka 2:  $\Gamma(m) = (m-1)!$  dla  $m \in \mathbb{N}_{>0}$ . (10p)

**26** – Przy oznaczeniach z zadania 25 pokaż, że dla  $m \geq 2$  i estymatora zdefiniowanego jako

$$\bar{\Lambda}_m = \frac{m-1}{\sum_{i=1}^m S_{\min}^{(i)}}$$

mamy  $\mathbb{E}(\bar{\Lambda}_m) = \Lambda$ . (6p)

**27** – Przy oznaczeniach z zadań 25 i 26 pokaż, że dla  $m \geq 3$  błąd standardowy estymatora  $\bar{\Lambda}_m$  zależy jedynie od parametru  $m$  i wyraża się wzorem: (6p)

$$\text{SE}(\bar{\Lambda}_m) = \frac{1}{\sqrt{m-2}}.$$

**28** – Zaproponuj algorytm, który umożliwi estymację średniej wartości

$$Av = \frac{\lambda_1 + \lambda_2 + \dots + \lambda_n}{n}$$

dla wszystkich unikalnych elementów strumienia  $\mathfrak{M}$ . Wyznacz obciążenie zaproponowanego estymatora.

Wskazówka: zauważ, że dla  $\lambda_1 = \lambda_2 = \dots = \lambda_n = 1$  mamy  $\mathbb{E}(\bar{\Lambda}_m) = n$ . (10p)

## Blockchain

**29** – Pokaż, że dla oznaczeń z zadania **23** mamy:

$$\mathbb{P}(S_{min} = S_i) = \frac{\lambda_i}{\Lambda}.$$

Wyjaśnij jaki związek ma ta własność z analizą ataku na blockchain. (6p)

**30** – Przeczytaj Definicje 4 w [notatkach do wykładu](#). Pokaż, że rozkład wykładniczy

- spełnia warunki tej definicji,
- jest jedynym rozkładem spełniającym warunki tej definicji.

Wskazówka: zdefiniuj  $G(x) = \mathbb{P}(X > x)$  i pokaż, że z definicji własności braku pamięci musi zachodzić warunek  $G(x) = G(1)^x$ . Następnie pokaż, że jedyną ciągłą funkcją, która spełnia ten warunek dla dowolnego  $x > 0$  jest  $G(x) = e^{-\lambda x}$  dla  $\lambda > 0$ . (10p)

**31** – Przypomnij definicje i podstawowe własności rozkładu Poissona. Podaj przykłady jego zastosowań. Pokaż, że rozkład Poissona z parametrem  $\mu$  jest rozkładem granicznym dla rozkładu dwumianowego  $Bin(n, p_n)$  jeśli  $\lim_{n \rightarrow \infty} np_n = \mu > 0$ . (6p)

**32** – Rzucamy monetą do czasu wyrzucenia  $r$  reszek. Przyjmijmy, że reszka i orzeł wypadają z prawdopodobieństwem odpowiednio  $p$  i  $q$ . Wyprowadź rozkład zmiennej losowej  $X$  opisującej liczbę wyrzuconych orłów. Jak nazywa się ten rozkład? Wyprowadź wzór na wartość oczekiwaną i wariancję. (4p)

**33** – Udowodnij Lemat 3 z [notatek do wykładu](#). (10p)

Wskazówka: rozważ problem [ruiny gracza](#) w sytuacji gdy gracz ma nieograniczone środki.

**34** – Udowodnij Lemat 4 z [notatek do wykładu](#). (10p)

Wskazówka: zajrzyj do [tej pracy](#).

**35** – (Problem kolekcjonera kuponów) Mamy  $n$  urn do których losowo (jednostajnie) wrzucamy kule. Niech  $X$  będzie liczbą kul wrzuconych do chwili, kiedy w każdej urnie jest co najmniej jedna kula. Wykorzystując aproksymację liczby kul w danej urnie przez rozkład Poissona pokaż, że dla dużych wartości  $n$  mamy

$$Pr[X > n \ln n + cn] \approx 1 - e^{-e^{-c}},$$

a następnie wyznacz najmniejszą wartość  $c$  taką, by dla dużych wartości  $n$  wartość  $X$  znajdowała się w przedziale  $[n \ln n - cn, n \ln n + cn]$  w 99% przypadków. (10p)

Wskazówka: możesz zajrzeć do [tej książki](#).

## Samostabilizacja

**36** – Udowodnij Lemat 2 z [notatek do wykładu](#). (10p)

**37** – Udowodnij Lemat 3 z [notatek do wykładu](#). (10p)

**38** – Udowodnij Lemat 4 z [notatek do wykładu](#). (10p)

**39** – Przedstaw samostabilizujący algorytm wyznaczania maksymalnego zbioru niezależnego opracowany w ramach zadania 13 na laboratorium. Dowiedz jego poprawności i zbieżności. Wyprowadź możliwie ściśle organicznie górne na liczbę kroków do chwili osiągnięcia legalnej konfiguracji. (10p)

**40** – (Konserwatywny MM) Zaproponuj modyfikację algorytmu Maximal Matching przedstawionego w notatkach do wykładu, która umożliwi jego działanie przy dodatkowym założeniu, że każdy proces jest typu A albo B i dwa procesy tego samego typu nie mogą tworzyć pary. Ponadto możesz przyjąć, że typ danego procesu jest z góry zadany i nigdy nie może zostać zmieniony. Uzasadnij poprawność i zbieżność algorytmu. (10p)

**41** – (Liberalny MM) Zaproponuj modyfikację algorytmu Maximal Matching przedstawionego w notatkach do wykładu, która umożliwi działanie przy dodatkowym założeniu, że liczba krawędzi incydentnych z danym wierzchołkiem może być większa niż jeden (tzw. b-matching). Uzasadnij poprawność algorytmu. Możesz się oprzeć np. na [tej pracy](#). (10p)

## Funkcje tworzące

**42** – Udowodnij Lemat 1 z [notatek do wykładu](#). (10p)

**43** – Wykorzystując funkcje tworzące rozwiąż następujące równania rekurencyjne. (12p)

- $a_n = 2a_{n-1} + 3a_{n-2}$  oraz  $a_0 = 0, a_1 = 1$ ,
- $a_n = 5a_{n-1} - 8a_{n-2} + 4a_{n-3}$  oraz  $a_0 = 1, a_1 = 2, a_2 = 4$ ,
- $a_n = 3a_{n-1} - 3a_{n-2} + a_{n-3}$  oraz  $a_0 = 0, a_1 = 0, a_2 = 1$ ,
- $a_n = 2a_{n-1} + a_{n-2} - 2a_{n-3}$  oraz  $a_0 = 0, a_1 = a_2 = 1$ .

**44** – Wyznacz funkcję tworzącą dla następujących ciągów. (21p)

- $a_n = \begin{cases} 1 & \text{dla } 2 \mid n, \\ 0 & \text{dla } 2 \nmid n, \end{cases}$
- $a_n = \binom{n}{k}$ ,
- $a_n = \begin{cases} \binom{n+3}{3} 3^n & \text{dla } 2 \mid n, \\ 0 & \text{dla } 2 \nmid n, \end{cases}$
- $a_n = n2^{n+1}$ ,
- $a_n = 1/n$  dla  $n \geq 1$ ,
- $a_n = nH_n$ ,
- $a_n = n^3$  dla  $n \geq 2$ .

**45** – Pokaż, że (8p)

$$[z^n](1 - \alpha z)^{-j} = \binom{n+j-1}{j-1} \alpha^n .$$

**46** – Pokaż, że jeśli  $A(z) = \sum_{n \geq 0} a_n z^n$  ma promień zbieżności  $R > 0$ , to (6p)

$$(\forall r \in (0, R)) (a_n = \mathcal{O}(r^{-n})) .$$

**47** – Pokaż, że funkcja tworząca dla ciągu liczb Catalana spełnia zależność (6p)

$$C(z) = 1 + zC(z)^2$$

oraz, że wobec tego

$$C(z) = \frac{1 - \sqrt{1 - 4z}}{2z}.$$

**48** – Wykorzystując wynik poprzedniego ćwiczenia udowodnij następujące asymptotyczne przybliżenie dla liczb Catalana (10p)

$$c_n \sim \frac{4^n}{n^{3/2}\sqrt{\pi}}.$$

**49** – Wykorzystując uogólnienie symbolu Newtona na liczby rzeczywiste pokaż, że  $n$ ta liczbę Catalana wyraża się następującym wzorem (10p)

$$c_n = \frac{1}{n+1} \binom{2n}{n}.$$

Powodzenia,  
J.L.