

## Egzamin licencjacki/inżynierski — 08 września 2017

### Informacja dla zdających egzamin na kierunku informatyka:

Z sześciu poniższych zestawów zadań (Matematyka I, Programowanie, Matematyka dyskretna, Algorytmy i struktury danych, Metody numeryczne, Matematyka II) należy wybrać i przedstawić na osobnych kartkach rozwiązania trzech zestawów.

### Informacja dla zdających egzamin na kierunku indywidualne studia informatyczno-matematyczne:

Z sześciu poniższych zestawów zadań (Matematyka I, Programowanie, Matematyka dyskretna, Algorytmy i struktury danych, Metody numeryczne, Języki formalne i złożoność obliczeniowa) należy wybrać i przedstawić na osobnych kartkach rozwiązania trzech zestawów.

### Informacja dla wszystkich zdających:

Za brakujące (do trzech) zestawy zostanie wystawiona ocena niedostateczna z urzędu. Egzamin uważa się za zaliczony, jeśli student rozwiąże z oceną dostateczną co najmniej 2 zestawy. Wtedy ocena z egzaminu jest średnią arytmetyczną ocen z trzech wybranych zestawów. Na rozwiązanie przeznaczona jest czas  $3 \times 40 = 120$  minut. Po wyjściu z sali egzaminacyjnej w czasie egzaminu nie ma możliwości powrotu do tej sali i kontynuowania pisania egzaminu.

## Matematyka I — Logika dla informatyków

Udowodnij, że istnieje dokładnie continuum różnych przechodnich relacji na zbiorze liczb naturalnych, które są funkcjami.

**Wskazówka:** Ciągów zero-jedynkowych też jest continuum.

**Uwaga:** To jest zadanie z logiki. Przy ocenianiu zwrócimy szczególną uwagę na poprawność i klarowność rozumowania, w szczególności na odpowiednie sformułowanie i użycie wszystkich założeń, odpowiednie użycie kwantyfikatorów i nawiasów itp.

## Programowanie

Za tę część egzaminu można otrzymać 20 punktów. Aby otrzymać ocenę dostateczną, należy zdobyć 7 punktów, próg dla dst+ to 9p, dla db – 11p, dla db+ 13p, dla bdb – 15p.

**Zadanie 1.** Gramatyka  $G_1$  z symbolem startowym  $S$  nad alfabetem  $\{a, b, c\}$  dana jest za pomocą następującego zbioru produkcji:

$$S \rightarrow aaSbbb, S \rightarrow bbbSaa, S \rightarrow SS, S \rightarrow cS, S \rightarrow \varepsilon$$

Gramatyka  $G_2$  z symbolem startowym  $S$  nad alfabetem  $\{a, b\}$  dana jest za pomocą następującego zbioru produkcji:

$$S \rightarrow XY, X \rightarrow aXb, Y \rightarrow bY, X \rightarrow \varepsilon, Y \rightarrow \varepsilon,$$

Dla gramatyki  $G$  przez  $L(G)$  rozumiemy język generowany przez  $G$ . Dla wyrażenia regularnego  $r$  przez  $\mathcal{L}(r)$  rozumiemy język opisany przez wyrażenie  $r$ .

- a) Czy  $aaaaaacccbbbbb$  należy do  $L(G_1)$ ? Odpowiedź uzasadnij. **(1)**
- b) Czy gramatyka  $G_1$  jest jednoznaczna? Odpowiedź krótko uzasadnij. **(2)**
- c) Czy da się tak dobrać  $f_1, f_2, f_3 : \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{N}$ , żeby było spełnione:

$$L(G_1) \cap L(G_2) = \{b^{f_1(k)}a^{f_2(k)}b^{f_3(k)} \text{ dla } k \in 0, 1, 2, \dots\}$$

Odpowiedź krótko uzasadnij. **(3)**

- d) Napisz w języku imperatywnym funkcję, która bierze jako wejście napis i zwraca wartość logiczną, równą True wtedy i tylko wtedy, gdy ten napis należy do zbioru  $L(G_1)$ .  
Możesz używać języka wybranego z następującej listy: C, C++, Java, C#, Python, Ruby, Go, AWK, Rust. **(4)**

**Zadanie 2. (7p)** Będziemy rozważać następujące listę równań postaci `term1 = term2`, w której termy składają się z binarnego symbolu funkcyjnego `f`, stałych `a` oraz `b`, oraz zmiennych (prologowych, czyli pisanych wielką literą). Równania te interpretujemy jako równania na termach (czyli takie, jakie rozwiązuje prologowy algorytm unifikacji). Napisz predykat `has_solution_with_term(+Term, +EquationList)`, który sprawdza, czy lista równań ma rozwiązanie, w którym któraś zmienna jest zunifikowana z termem `Term` (możesz przyjąć, że `Term` jest stały). W kolejnych nawrotach predykat powinien generować<sup>1</sup> wszystkie rozwiązania (niekoniecznie każde jednokrotnie).

Powinieneś zdefiniować odpowiednie predykaty pomocnicze (i dla każdego przedstawić krótki komentarz odnośnie jego działania). Skoncentruj się na czytelności, w szczególności unikaj rekursji ogonowej, jeżeli jej wprowadzenie łączy się z dodaniem dodatkowych argumentów do predykatu.

**Zadanie 3. (3p)** Napisz w Haskellu funkcję `sort`, która bierze listę liczb i zwraca jej posortowaną permutację. Algorytm jest dowolny, ale definicja powinna korzystać z mechanizmu list składanych (list comprehension).

<sup>1</sup>Generowanie rozwiązania oznacza zakończenie działania predykatu sukcesem i przypisanie odpowiednich wartości zmiennym z `EquationList`.

## Matematyka dyskretna

Ile permutacji 26 liter angielskiego alfabetu nie zawiera żadnego z ciągów liter: *fish*, *rat*, *bird*?  
Napisz wzór — nie musisz wyliczać konkretnej liczby.

## Algorytmy i struktury danych

Za rozwiązanie obydwu zadań z tej części można otrzymać w sumie do 9 punktów. Skala ocen: poniżej 3 punktów — ocena niedostateczna (egzamin niezdany), 3 punkty dają ocenę dostateczną, 4 — dostateczną z plusem, 5 — dobrą, 6 — dobrą z plusem, 7 albo więcej punktów daje ocenę bardzo dobrą.

### Zadanie 1: skojarzenie doskonałe w drzewie (5 punktów)

Zaprojektuj algorytm, który dla zadanego drzewa (spójny graf acykliczny) rozstrzygnie, czy zawiera ono skojarzenie doskonałe. Skojarzenie doskonałe (ang. *perfect matching*) to taki podzbiór krawędzi, że każdy wierzchołek jest końcem dokładnie jednej krawędzi w tym podzbiorze.

Przedstaw efektywną metodę rozwiązującą to zadanie. Precyzyjnie opisz swój algorytm. Uzasadnij jego poprawność. Oszacuj złożoność obliczeniową opisanego rozwiązania.

### Zadanie 2: podział drzewa BST (4 punkty)

Niech  $T$  będzie drzewem BST, w którym każdy węzeł przechowuje jedynie wartość liczbową oraz dwa wskaźniki na lewego i prawego syna. Zaprojektuj algorytm, który dla zadanej wartości  $v$  rozdzieli drzewo  $T$  na dwa rozłączne drzewa BST  $T_1$  i  $T_2$  takie, że drzewo  $T_1$  będzie zawierało wszystkie elementy  $< v$  a drzewo  $T_2$  wszystkie elementy  $\geq v$ . Zadbaj o to, by wysokości drzew  $T_1$  i  $T_2$  były nie większe niż wysokość drzewa  $T$ .

Opisz ideę rozwiązania. Zapisz swój algorytm w pseudokodzie wraz z komentarzami. Oszacuj złożoność obliczeniową opisanego rozwiązania.

## Metody numeryczne

Za rozwiązanie zadań można otrzymać łącznie 12 punktów. Otrzymanie 4 pkt. gwarantuje ocenę dostateczną, próg dla dst+ to 5.5 pkt., dla db – 7 pkt., dla db+ 9 pkt., a dla bdb – 11 pkt.

1. **4 punkty** Niech dane będą: liczba dodatnia  $a$  oraz liczba naturalna  $m$ . Zaproponuj i krótko uzasadnij skuteczny algorytm znajdowania wartości  $\sqrt[m]{a}$  z dużą dokładnością, przy założeniu, że wolno używać **jedynie** operacji arytmetycznych.
2. **4 punkty** Wartości funkcji  $f$  znane są w parami różnych punktach  $x_0, x_1, \dots, x_n$ . Ile i jakich operacji arytmetycznych należy wykonać, aby wyznaczyć ilorazy różnicowe  $f[x_0, x_1, \dots, x_k]$  dla  $k = 0, 1, \dots, n$ ? Jakie jest zastosowanie ilorazów różnicowych w interpolacji wielomianowej?
3. **4 punkty** Podaj definicję naturalnej funkcji sklejaanej trzeciego stopnia interpolującej funkcję  $f$  w węzłach  $x_0 < x_1 < \dots < x_n$ . Sprawdź czy funkcja

$$s(x) = \begin{cases} 3x^3 + 9x^2 - 2x - 4 & \text{dla } -1 \leq x \leq 0, \\ -3x^3 + 9x^2 - 2x - 4 & \text{dla } 0 \leq x \leq 2, \\ 3x^3 - 27x^2 + 70x - 52 & \text{dla } 2 \leq x \leq 3 \end{cases}$$

jest naturalną funkcją sklejaną trzeciego stopnia.

## Matematyka II — Algebra

Za zadania można otrzymać 13 punktów. Aby otrzymać ocenę dostateczną, należy zdobyć 3 punkty, próg dla dst+ to 5p, dla db – 7p, dla db+ 9p, dla bdb – 11p.

### Zadanie 1. (4 punkty)

Niech  $G$  będzie grupą.  $C(x)$  oznacza centralizator elementu  $x \in G$ , to znaczy

$$C(x) = \{g \in G \mid gx = xg\}.$$

Udowodnić, że centralizator (dowolnego elementu  $x$ ) jest podgrupą grupy  $G$ .

### Zadanie 2. (6 punktów)

Niech  $T$  będzie przekształceniem liniowym z przestrzeni  $V$  w przestrzeń  $W$  ( $T : V \rightarrow W$ ). Załóżmy dodatkowo, że  $T$  jest bijekcją. Wykazać, że przekształcenie odwrotne do  $T$  — nazwijmy je  $S$  — jest też przekształceniem liniowym.

### Zadanie 3. (3 punkty)

Sprawdzić, czy wektory  $w_1 = [1 \ 2 \ 2]$ ,  $w_2 = [2 \ 1 \ 2]$ ,  $w_3 = [2 \ 1 \ 1]$  są niezależne w przestrzeni liniowej  $\mathbb{Z}_3^3$  (przestrzeni nad ciałem dodawania i mnożenia *modulo* 3).

## Języki formalne i złożoność obliczeniowa

Niech  $L = \{43^m 2^n 1^m 0^n \mid n, m \in \mathbb{N}\}$  (zakładamy, że 0 jest naturalne), a  $D$  będzie zbiorem tych liczb, których dziesiętna reprezentacja należy do  $L$ .

**Zadanie 1.** (2 punkty) Czy  $L$  jest językiem bezkontekstowym?

**Zadanie 2.** (3 punkty) Czy istnieje nierozstrzygalny zbiór  $X$  taki, że  $D \cap X$  jest rozstrzygalny?

Ocena to liczba zdobytych punktów.