

вариант	ф. номер	група	поток	курс	специалност
<b>K2.1</b>					
Име:					

Писмен изпит по логическо програмиране  
25 януари 2022 год.

Да няма лист, на който е писано по повече от една задача!  
За всеки дефиниран предикат да се попълни подходящият/те шаблон(и):

- При параметри ..., предикатът ... разпознава дали ...
- При параметри ..., предикатът ... генерира ... в ...
- $p(\dots)$  е истина тогава и само тогава, когато ... Следното условие е достатъчно, за да няма зациклане с предиката: ...

Решения на задачи, в които това отсъства, ще бъдат оценявани с 0 точки.

**Зад. 1.** Нека  $G = (V, E)$  е ориентиран граф. За два върха  $v, u \in V$  на  $G$  казваме, че  $u$  е *съсед* на  $v$ , ако  $(u, v) \in E$  е ребро на  $G$ . Ще наричаме графа  $G$  *k-свършен*, ако за всеки връх  $v \in V$  множеството от съседите на  $v$  съвпада с множеството от онези върхове  $u \in V$ , за които има път (незадължително прост) от  $v$  до  $u$  с дължина точно  $k$ . *Представяне* на  $G$  наричаме такъв списък  $Edges$  от двуелементни списъци, че за всяко ребро  $(u, v) \in E$  на  $G$  списъкът  $[u, v]$  е елемент на  $Edges$  и множеството  $E$  и списъкът  $Edges$  имат един и същ брой елементи. Да се дефинира на пролог двуместен предикат `rs_Gr(Edges, K)`, който по дадени представяне  $Edges$  на ориентиран граф  $G$  без изолирани върхове и естествено число  $K > 1$  разпознава дали  $G$  е  $K$ -свършен.

**Зад. 2.** *Разделяне* на краен списък  $L = [a_1, a_2, \dots, a_n]$  наричаме такава двойка  $(L_1, L_2)$  от списъци, че  $L_1 = [a_{i_1}, a_{i_2}, \dots, a_{i_k}]$ ,  $L_2 = [a_{j_1}, a_{j_2}, \dots, a_{j_{n-k}}]$  и  $\{i_1, i_2, \dots, i_k\} \cup \{j_1, j_2, \dots, j_{n-k}\} = \{1, 2, \dots, n\}$ . *Разбиване* на естествено число  $N$  наричаме списък  $L$  от положителни цели числа, чиято сума е  $N$ . За едно разбиване  $L$  на  $N$  казваме, че е *уравновесимо*, ако има такова разделяне  $(L_1, L_2)$  на  $L$ , че  $L_1$  и  $L_2$  са разбивания на едно и също естествено число.

Да се дефинира на пролог двуместен предикат `equPart(N, L)`, който по дадено естествено число  $N$  при преудовлетворяване генерира в  $L$  последователно всички уравновесими разбивания на  $N$ .

*Пожелаваме ви приятна и успешна работа!*

вариант	ф. номер	група	поток	курс	специалност
<b>K2.2</b>					
Име:					

Писмен изпит по логическо програмиране  
25 януари 2022 год.

Да няма лист, на който е писано по повече от една задача!  
За всеки дефиниран предикат да се попълни подходящият/те шаблон(и):

- При параметри ..., предикатът ... разпознава дали ...
- При параметри ..., предикатът ... генерира ... в ...
- $p(\dots)$  е истина тогава и само тогава, когато ... Следното условие е достатъчно, за да няма зациклане с предиката: ...

Решения на задачи, в които това отсъства, ще бъдат оценявани с 0 точки.

**Зад. 1.** Нека  $G = (V, E)$  е ориентиран граф. За два върха  $v, u \in V$  на  $G$  казваме, че  $u$  е *съсед* на  $v$ , ако  $(v, u) \in E$  е ребро на  $G$ . Ще наричаме графа  $G$  *k-свършен*, ако за всеки връх  $v \in V$  множеството от съседите на  $v$  съвпада с множеството от онези върхове  $u \in V$ , за които има път (незадължително прост) от  $v$  до  $u$  с дължина точно  $k$ . *Представяне* на  $G$  наричаме такъв списък  $Edges$  от двуелементни списъци, че за всяко ребро  $(u, v) \in E$  на  $G$  списъкът  $[u, v]$  е елемент на  $Edges$  и множеството  $E$  и списъкът  $Edges$  имат един и същ брой елементи. Да се дефинира на пролог двуместен предикат `pr_Gr(Edges, K)`, който по дадени представяне  $Edges$  на ориентиран граф  $G$  без изолирани върхове и естествено число  $K > 1$  разпознава дали  $G$  е  $K$ -свършен.

**Зад. 2.** *Разделяне* на краен списък  $L = [a_1, a_2, \dots, a_n]$  наричаме такава двойка  $(L_1, L_2)$  от списъци, че  $L_1 = [a_{i_1}, a_{i_2}, \dots, a_{i_k}]$ ,  $L_2 = [a_{j_1}, a_{j_2}, \dots, a_{j_{n-k}}]$  и  $\{i_1, i_2, \dots, i_k\} \cup \{j_1, j_2, \dots, j_{n-k}\} = \{1, 2, \dots, n\}$ . *Разбиване* на естествено число  $N$  наричаме списък  $L$  от положителни цели числа, чиято сума е  $N$ . За едно разбиване  $L$  на  $N$  казваме, че е *балансируемо*, ако има разделяне  $(L_1, L_2)$  на  $L$ , за което  $|N_1 - N_2| = 1$ , където  $L_1$  и  $L_2$  са разбивания съответно на  $N_1$  и на  $N_2$ .

Да се дефинира на пролог двуместен предикат `balPart(N, L)`, който по дадено естествено число  $N$  при преудовлетворяване генерира в  $L$  последователно всички балансируеми разбивания на  $N$ .

*Пожелаваме ви приятна и успешна работа!*

вариант	ф. номер	група	поток	курс	специалност
<b>K2.1</b>					
Име:					

Писмен изпит по логическо програмиране  
25 януари 2022 год.

Да няма лист, на който е писано по повече от една задача!  
За всеки дефиниран предикат да се попълни подходящият/те шаблон(и):

- При параметри ..., предикатът ... разпознава дали ...
- При параметри ..., предикатът ... генерира ... в ...
- $p(\dots)$  е истина тогава и само тогава, когато ... Следното условие е достатъчно, за да няма зациклане с предиката: ...

Решения на задачи, в които това отсъства, ще бъдат оценявани с 0 точки.

**Зад. 1.** Нека  $G = (V, E)$  е ориентиран граф. За два върха  $v, u \in V$  на  $G$  казваме, че  $u$  е *съсед* на  $v$ , ако  $(u, v) \in E$  е ребро на  $G$ . Ще наричаме графа  $G$  *k-свършен*, ако за всеки връх  $v \in V$  множеството от съседите на  $v$  съвпада с множеството от онези върхове  $u \in V$ , за които има път (незадължително прост) от  $v$  до  $u$  с дължина точно  $k$ . *Представяне* на  $G$  наричаме такъв списък  $Edges$  от двуелементни списъци, че за всяко ребро  $(u, v) \in E$  на  $G$  списъкът  $[u, v]$  е елемент на  $Edges$  и множеството  $E$  и списъкът  $Edges$  имат един и същ брой елементи. Да се дефинира на пролог двуместен предикат `rs_Gr(Edges, K)`, който по дадени представяне  $Edges$  на ориентиран граф  $G$  без изолирани върхове и естествено число  $K > 1$  разпознава дали  $G$  е  $K$ -свършен.

**Зад. 2.** *Разделяне* на краен списък  $L = [a_1, a_2, \dots, a_n]$  наричаме такава двойка  $(L_1, L_2)$  от списъци, че  $L_1 = [a_{i_1}, a_{i_2}, \dots, a_{i_k}]$ ,  $L_2 = [a_{j_1}, a_{j_2}, \dots, a_{j_{n-k}}]$  и  $\{i_1, i_2, \dots, i_k\} \cup \{j_1, j_2, \dots, j_{n-k}\} = \{1, 2, \dots, n\}$ . *Разбиване* на естествено число  $N$  наричаме списък  $L$  от положителни цели числа, чиято сума е  $N$ . За едно разбиване  $L$  на  $N$  казваме, че е *уравновесимо*, ако има такова разделяне  $(L_1, L_2)$  на  $L$ , че  $L_1$  и  $L_2$  са разбивания на едно и също естествено число.

Да се дефинира на пролог двуместен предикат `equPart(N, L)`, който по дадено естествено число  $N$  при преудовлетворяване генерира в  $L$  последователно всички уравновесими разбивания на  $N$ .

*Пожелаваме ви приятна и успешна работа!*

вариант	ф. номер	група	поток	курс	специалност
<b>K2.2</b>					
Име:					

Писмен изпит по логическо програмиране  
25 януари 2022 год.

Да няма лист, на който е писано по повече от една задача!  
За всеки дефиниран предикат да се попълни подходящият/те шаблон(и):

- При параметри ..., предикатът ... разпознава дали ...
- При параметри ..., предикатът ... генерира ... в ...
- $p(\dots)$  е истина тогава и само тогава, когато ... Следното условие е достатъчно, за да няма зациклане с предиката: ...

Решения на задачи, в които това отсъства, ще бъдат оценявани с 0 точки.

**Зад. 1.** Нека  $G = (V, E)$  е ориентиран граф. За два върха  $v, u \in V$  на  $G$  казваме, че  $u$  е *съсед* на  $v$ , ако  $(v, u) \in E$  е ребро на  $G$ . Ще наричаме графа  $G$  *k-свършен*, ако за всеки връх  $v \in V$  множеството от съседите на  $v$  съвпада с множеството от онези върхове  $u \in V$ , за които има път (незадължително прост) от  $v$  до  $u$  с дължина точно  $k$ . *Представяне* на  $G$  наричаме такъв списък  $Edges$  от двуелементни списъци, че за всяко ребро  $(u, v) \in E$  на  $G$  списъкът  $[u, v]$  е елемент на  $Edges$  и множеството  $E$  и списъкът  $Edges$  имат един и същ брой елементи. Да се дефинира на пролог двуместен предикат `pr_Gr(Edges, K)`, който по дадени представяне  $Edges$  на ориентиран граф  $G$  без изолирани върхове и естествено число  $K > 1$  разпознава дали  $G$  е  $K$ -свършен.

**Зад. 2.** *Разделяне* на краен списък  $L = [a_1, a_2, \dots, a_n]$  наричаме такава двойка  $(L_1, L_2)$  от списъци, че  $L_1 = [a_{i_1}, a_{i_2}, \dots, a_{i_k}]$ ,  $L_2 = [a_{j_1}, a_{j_2}, \dots, a_{j_{n-k}}]$  и  $\{i_1, i_2, \dots, i_k\} \cup \{j_1, j_2, \dots, j_{n-k}\} = \{1, 2, \dots, n\}$ . *Разбиване* на естествено число  $N$  наричаме списък  $L$  от положителни цели числа, чиято сума е  $N$ . За едно разбиване  $L$  на  $N$  казваме, че е *балансируемо*, ако има разделяне  $(L_1, L_2)$  на  $L$ , за което  $|N_1 - N_2| = 1$ , където  $L_1$  и  $L_2$  са разбивания съответно на  $N_1$  и на  $N_2$ .

Да се дефинира на пролог двуместен предикат `balPart(N, L)`, който по дадено естествено число  $N$  при преудовлетворяване генерира в  $L$  последователно всички балансируеми разбивания на  $N$ .

*Пожелаваме ви приятна и успешна работа!*