

СОФИЙСКИ УНИВЕРСИТЕТ  
„СВ. КЛИМЕНТ ОХРИДСКИ“ФАКУЛТЕТ ПО МАТЕМАТИКА  
И ИНФОРМАТИКА**ДЪРЖАВЕН ИЗПИТ  
ЗА ПОЛУЧАВАНЕ НА ОКС “БАКАЛАВЪР ПО КОМПЮТЪРНИ НАУКИ”****ЧАСТ I (ПРАКТИЧЕСКИ ЗАДАЧИ)  
13.07.2018 г.**

Моля, не пишете в тази таблица!			
Зад. 1		Зад. 5	
Зад. 2		Зад. 6	
Зад. 3		Зад. 7	
Зад. 4		Зад. 8	
Крайна оценка:			

Драги абсолвенти:

- Попълнете факултетния си номер в горния десен ъгъл на всички листа;
- Пишете само на предоставените листове без да ги разкопчавате;
- Ако имате нужда от допълнителен лист, можете да поискате от квесторите;
- Допълнителните листа трябва да се номерират, като номерата продължават тези от настоящия комплект;
- Всеки от допълнителните листа трябва да се надпише най-отгоре с вашия факултетен номер;
- **Решението на една задача трябва да бъде на същия лист, на който е и нейното условие (т.е. може да пишете отпред и отзад на листа със задачата, но не и на лист на друга задача);**
- Ако решението на задачата не се побира в един лист, трябва да поискате нов бял лист от квесторите. В такъв случай отново трябва да започнете своето решение на листа с условието на задачата и в края му да напишете „Продължава на лист № X”, където X е номерът на допълнителния лист, на който е вашето решение;
- Черновите трябва да бъдат маркирани, като най-отгоре на листа напишете „ЧЕРНОВА“;
- На един лист не може да има едновременно и чернова и белова;
- Времето за работа по изпита е 3 часа.

*Изпитната комисия ви пожелава успешна работа!*

---

Задача 1. Задачата да се реши на C/C++.

Да се дефинира функция **sortLex**, която получава като аргументи положителното число **n** и масив **a**, съдържащ **n** на брой цели неотрицателни числа, и ги сортира във възходящ ред относно лексикографската наредба (например, 123 е преди 9 по лексикографската наредба). Да се напише кратка програма, в която да се демонстрира използването на функцията **sortLex**.

За реализацията на функцията **sortLex** не е позволено използването на стандартни библиотечни функции.

**Пример:**

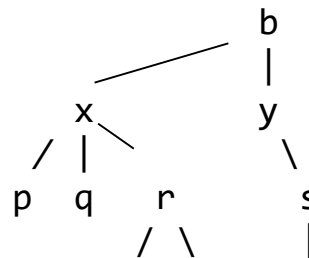
При подаден масив {13,14,7,2018,9,0}, след изпълнение на функцията **sortLex** масивът ще бъде подреден по следния начин: {0,13,14,2018,7,9}.

Задача 2. Задачата да се реши на един от езиките C/C++ или Java. В началото на решението си посочете кой език сте избрали.

Троично дърво от латински букви ще наричаме следната структура:

- Празното дърво е троично дърво от латински букви;
- Ако  $T_1$ ,  $T_2$  и  $T_3$  са троични дървета от латински букви, а  $x$  е латинска буква, то наредената четворка  $\langle x, T_1, T_2, T_3 \rangle$  също е троично дърво от латински букви.

а) Да се напише функция **readLast**, която по дадено троично дърво от латински букви намира думата, която може да се прочете отляво надясно в последното му ниво. Ниво на троично дърво от латински букви наричаме списък от възли в дървото, които са равноотдалечени от корена.



**Пример:** за дървото вдясно функцията **readLast** трябва да връща думата “cat”.

Представянето на дървото е по Ваш избор. Опишете избраното от Вас представяне.

б) Да се напише функция **serialize**, която по дадени: (1) троично дърво от латински букви и (2) низ, описващ път до файл, записва дървото в текстов файл. Текстовото представяне на троично дърво да бъде следното:

- Текстовото представяне на празното дърво е звездичка (“\*”);
- Текстовото представяне на троичното дърво  $\langle x, T_1, T_2, T_3 \rangle$  е “(x T1 T2 T3)”, където  $T_1$ ,  $T_2$  и  $T_3$  са текстовите представяния съответно на  $T_1$ ,  $T_2$  и  $T_3$ .

**Пример:** Текстовото представяне на дървото горе е:

(b (x (p \* \* \*) (q \* \* \*) (r (c \* \* \*) \* (a \* \* \*))) (y \* \* (s \* (t \* \* \* \*) \*))) \*

За реализацията на функциите **readLast** и **serialize** е позволено използването на стандартните за съответния език библиотечни функции.

Задача 3. Задачата да се реши на един от езиците Scheme или Haskell. По-долу оградете името на езика, който сте избрали за вашето решение.

Дадени са непразен списък от едноместни числови функции **f1** и непразен списък от числа **x1**. Казваме, че числото **x** е “неподвижна точка” на функцията **f**, ако **f(x) = x**. Да се попълнят по подходящ начин празните полета по-долу така, че за всички функции от **f1**, които имат неподвижна точка сред числата в **x1**, функцията **sumMinFix** да намира сумата на най-малките им такива неподвижни точки. Ако никоя функция от **f1** няма неподвижна точка сред числата в **x1**, функцията **sumMinFix** да връща числото 0. Помощната функция **addDefault** служи да осигури, че ако подаденият ѝ списък е празен, то в него се добавя една стойност по подразбиране.

**Упътване:** можете да използвате наготово функциите **apply**, **filter**, **foldr**, **map**, **min**, **minimum**, както и всички стандартни функции в R<sup>S</sup>RS за Scheme и Prelude за Haskell.

### Scheme

```
(define (addDefault val l)
  (if (null? l) (list val) l))

(define (sumMinFix f1 x1)
  (_____
    (_____
      (lambda (f)
        (apply _____
          (addDefault _____
            (_____
              (lambda (x) _____ ) x1)))) f1))))
```

### **Пример:**

```
(sumMinFix (list (lambda (x) (/ 1 x)) exp (lambda (x) (- (* 2 x) 3))))
'(-2 -1 1 3) → 2 (= -1 + 3)
```

### Haskell

```
addDefault val [] = [val]
addDefault val l  = l
```

```
sumMinFix f1 x1 =
```

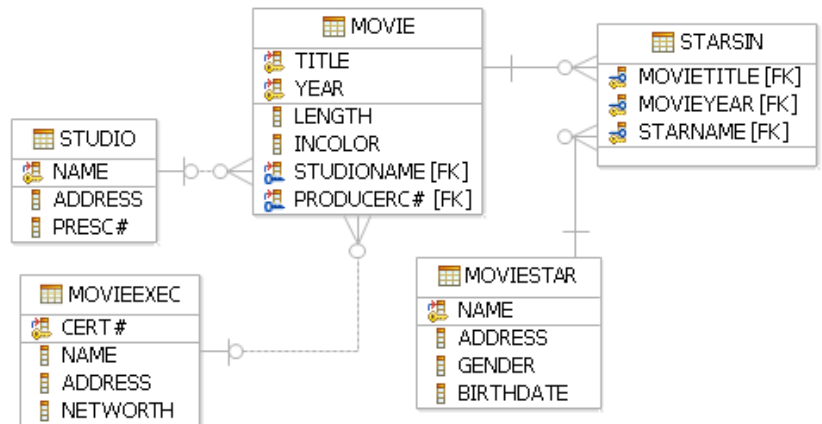
```
  _____
  (_____
    (\f -> _____
      (addDefault _____
        [ _____ | x <- x1, _____ ])) f1)
```

### **Пример:**

```
sumMinFix [ (1/), exp, \x -> 2*x - 3 ] [-2, -1, 1, 3] → 2 (= -1 + 3)
```

**Задача 4.** Дадена е базата от данни **Movies**, в която се съхранява информация за филми, филмови студиа, които ги произвеждат, продуцентите на филмите, както и актьорите, които участват в тях. Таблицата **Movie** съдържа информация за филми. Атрибутите **title** и **year** заедно формират първичния ключ.

- **title** — заглавие;
- **year** — година, в която е заснет филмът;
- **length** — дължина в минути;
- **incolor** — 'Y' за цветен филм и 'N' за чернобял;
- **studioName** — име на студио, външен ключ към **Studio.name**;
- **producerc#** — номер на сертификат на продуцента, външен ключ към **MovieExec.cert#**.



Таблицата **MovieStar** съдържа информация за филмови звезди:

- **name** — име, първичен ключ;
- **address** — адрес;
- **gender** — пол, 'M' за мъж (актьор) и 'F' за жена (актриса);
- **birthdate** — рождена дата.

Таблицата **StarsIn** съдържа информация за участието на филмовите звезди във филмите. Трите атрибута заедно формират първичния ключ.

Атрибутите **movietitle** и **movieyear** образуват външен ключ към **Movie**.

- **movietitle** — заглавие на филма;
- **movieyear** — година на заснемане на филма;
- **starname** — име на филмовата звезда, външен ключ към **MovieStar.name**.

Таблицата **Studio** съдържа информация за филмови студиа:

- **name** — име, първичен ключ;
- **address** — адрес;
- **presc#** — номер на сертификат на президента на студиото.

Таблицата **MovieExec** съдържа информация за продуцентите на филми.

- **cert#** — номер на сертификат, първичен ключ;
- **name** — име;
- **address** — адрес;
- **networth** — нетни активи;

Забележка за всички таблици: Всички атрибути, които не участват във формирането на първичен ключ, могат да приемат стойност **NULL**.

1. Да се напише заявка, която да изведе име на студио, годината на първия филм за това студио, годината на последния филм за това студио и броя на всички филми за това студио, само за тези студиа започващи с буквата 'M'.
2. Да се напише заявка, която да изведе името на актрисата, участвала в най-много филми, и броя на филмите, в които е участвала.

Задача 5. В текущия каталог се намира текстов файл **f1.txt** със следното съдържание:

xyzabcd  
0123456789  
ABCD

Изпълнимият файл, получен след компилация на зададения по-долу програмен фрагмент, се стартира със следния команден ред:

```
./a.out f1.txt f2.txt
```

Напишете какво ще бъде изведено на стандартния изход и какво ще бъде съдържанието на файловете **f1.txt** и **f2.txt** след приключване на успешното изпълнение.

<pre>#include &lt;stdio.h&gt; #include &lt;fcntl.h&gt; main(int argc, char * argv[]) {     int des1, des2, k, broi, i = 0, status;     char buff[40], c;     if ((des1 = open(argv[1], O_RDWR)) == -1){         printf("\n Cannot open  \n");         exit(1);     }     if ((des2 = open(argv[2], O_CREAT                           O_TRUNC                           O_RDWR,                         0666)) == -1) {         printf("\n Cannot open  \n");         exit(1);     }     if (fork() == 0) {         broi = read(des1, buff, 22);         write(1, buff, 10);         k = dup(1);         close(1);         dup(des1);         c = buff[i++];         if (c &lt;= '0'    c &gt;= '9') {             while (buff[i++] != '\n' &amp;&amp; i &lt; broi)                 write(1, "x", 1);             write(1, "\n", 1);             close(1);             dup(k);             write(1, buff, 4);             write(des2, buff, 12);         }     }     else {         write(1, buff, broi);         close(1);         dup(k);         write(1, "x\n", 2);     }     lseek(des2, 0, 0);     write(des2, "x\n", 2);     close(des1);     close(des2); } else {     wait( &amp;status );     close(1);     dup(des1);     execlp("head", "head", "-2", argv[2], 0);     execlp("wc", "wc", "-l", argv[1], 0); } execlp("grep", "grep", "x", "f1.txt", 0); }</pre>	
---	--

Задача 6. Във всяка от **n** панички са поставени съответно **a<sub>1</sub>**, **a<sub>2</sub>**, ..., **a<sub>n</sub>** жълтици (**a<sub>i</sub>** > 0). Задачата Ви е да изберете няколко панички така, че като съберете всички жълтици от тях, полученият брой жълтици да се дели на 3 и да е максимален. Предложете възможно най-ефикасен алгоритъм за тази цел.

---

**Упътване 1:** Разсъждавайте за паничките, които няма да бъдат включени в оптималното решение. Съобразете, че техният брой е малък. Започнете с въпроса: при какво условие можем да вземем жълтиците от всички панички?

**Упътване 2:** Друг възможна техника за решаване на задачата е динамично програмиране.

Задача 7. Разглеждаме обикновени графи. *Хроматично число* на граф  $G = (V, E)$  е минималният брой цветове, с които може да се оцветят върховете на графа по такъв начин, че за всяко ребро  $(u, v)$ , краищата му  $u$  и  $v$  са в различни цветове. Хроматичното число на  $G$  се бележи с  $\chi(G)$ .

Докажете, че за всеки граф  $G$  е вярно, че  $\chi(G) \leq \frac{1}{2} + \sqrt{2m + \frac{1}{4}}$ , където  $m$  е броят на ребрата на  $G$ .

Упътване: Имайте предвид, че върховете от всеки цвят са антиклика (с други думи, независимо множество). Иначе казано, оцветяването на върховете е разбиване на множеството от върховете на минимален брой антиклики. Докажете, че за всеки две от тези антиклики, между поне един връх от едната и поне един връх от другата трябва да има ребро. Какво следва от това?



---

Задача 8. Пресметнете интеграла  $\int_0^{\frac{\pi}{2}} \frac{dx}{2 + \sin x}$ .

13.07.2018

СУ-ФМИ

Държавен изпит за ОКС  
*Бакалавър*

Компютърни  
науки

ф.н. \_\_\_\_\_

лист 10/10

---

**Чернова**