1ме:	фак. №		стр. 1	1/17
------	--------	--	--------	------

СОФИЙСКИ УНИВЕРСИТЕТ "СВ. КЛИМЕНТ ОХРИДСКИ"



ФАКУЛТЕТ ПО МАТЕМАТИКА И ИНФОРМАТИКА

ДЪРЖАВЕН ИЗПИТ

ЗА ПОЛУЧАВАНЕ НА ОКС "БАКАЛАВЪР ПО ИНФОРМАТИКА" 15 - 16.09.2007 г.

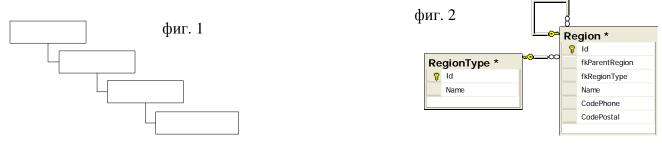
ЧАСТ І (ПРАКТИЧЕСКИ ЗАДАЧИ)

Задача 1. (6 т.) Напишете вдясно какво ще се извежда на стандартния изход (терминала) при изпълнението на следната последователност от команди на интерпретатора **bash** за LINUX

```
br=0
for var in a1 a2 a3
do
      set $var
done
echo $1 $2 $3
listpar=`echo $*`
echo $listpar
for each
do
      echo $each > filepar
     br=\ensuremath{^{\circ}}expr \$br + 1
done
cat filepar
shift
echo $# $br
if [ $# -eq `expr $br - 1` ]; then
      set a2
      until cat filepar | grep "$1"
            echo br=$br
            break
      done
      echo END1
else
      echo END2
fi
```

Решение:		

Задача 2. (5 т.) За съхраняване на регионалната структура на България е създадена база от данни **Regions**. Структурата на регион е йерархична, както е показано на фиг. 1



Релационната схема на базата от данни е (фиг. 2):

Region(Id, fkParentRegion, fkRegionType, Name, CodePhone, CodePostal)
RegionType (Id, Name)

където:

* Таблица			
Колона	Описание	Тип на данн	ите Ограничения
* Region	Регион от административното деление		
ld	Генерира се автоматично	int	PK
fkParentRegion	Йерархичен родител - Region.ld	int	FK
fkRegionType	Тип на региона - RegionType.ld	int	FK
Name	Име	varchar(50)	
CodePhone	Телефонен код	varchar(10)	
CodePostal	пощенски кодДържава	varchar(10)	
* RegionType	Тип на региона		
ld	Генерира се автоматично Уникално идентифицира типа на региона	int	PK
Name	Име на региона:	varchar(20)	
	- държава	Област	
	- област	Condo	
	- окръг - населено място (град)		
	- населено място (град) - населено място (село)		
	- населено място (махала)		
	. ,		
Легенда			Окръг
РК	Първичен ключ (Primary Key)		J. 15 21
FK	Вторичен ключ (Firmary Key)		

Да се изведе информация за областта с най-малко населени места. Справката да има вида

 1ме на област	Брой населени места в областта	
		Таселено мя

	Решение:
١	

15.09.2007г.	СУ-ФМИ -	ли окс	Бакапавъ	р по Ин	doni	матика".	ф	ак. М	J o
10.00.20071.	C) TIVIV	Hri Ono	,, Dakariab b	P 110 #111	φopi	via i žika ,	w	an. I	4-

стр. 3/17

Задача 3. (6 т.) Да се определи за кои стойности на параметъра **a** и на броя на променливите $n \geq 2$ е шеферова следната двоична функция:

$$f(\tilde{x}^n) = a \oplus (x_1 | x_2) \oplus (x_2 | x_3) \oplus ... \oplus (x_{n-1} | x_n) \oplus (x_n | x_1)$$

15.09.2007г. СУ-ФМ	и - ди окс	Бакапавър по	Информатика".	. фак. №	C:	тр. 4/17
10.00.20071. 07 41		"Dakariab bp iic	, riii qopinairika ;	φακ. H=		1 p. +/ 1 /

Задача 4. (7 т.) Езикът L е описан с регулярния израз xy(x+y)*x(x+y)*+yx(x+y)*y(x+y)*.

- а) Да се построи детерминиран краен автомат А, който разпознава езика L;
- **b)** Да се построи минимален детерминиран краен автомат ${\bf B}$, еквивалентен на автомата ${\bf A}$.

15.09.2007г. СУ-ФМИ - ДИ ОКС	"Бакалавър по Информатика",	. daĸ. №	стр. 5/17
10.00.200711 OF THIS HIS ONE	"Dakanabby no miqopina ma	wan it	O.P. 0/ 1 /

ЧЕРНОВА ЗА ЗАДАЧИ З и 4

Задача 5. (3 т.) Кой от изброените предикати **nat** е генератор на множеството на естествените числа $N = \{ 0, 1, 2, ... \}$, т.е. при цел ?- **nat(X).** поражда последователно в **X** (при преудовлетворяване) елементите на **N**.

a) nat(0).
 nat(X):- nat(X-1).
b) nat(0).
 nat(X):- X is Y+1, nat(Y).
c) nat(0).
 nat(X):- nat(Y), X is Y+1.
d) nat(0).
 nat(X):- Y is X-1, nat(Y).

Задача 6. (3 т.) Кой от изброените оператори е монотонен, но не е компактен?

```
a) \Gamma(f)(x) \cong if x = 0 then 1 else 2.f(x - 1);
```

- **b)** $\Gamma(f)(x) \cong if \neg !f(x) then x else <math>f(x)$;
- c) $\Gamma(f)(x) \cong f(x+1);$
- d) $\Gamma(f)(x) \cong if$ (f e крайна) then недефинирано else 0.

Задача 7. (6 т.) Нека **г** е следният оператор, преработващ двуместни частични функции в множеството на естествените числа:

```
\Gamma(\ f\ )(\ x,\ y)\cong if \ x=0\ then\ y else if y=0 then f(x-1,1) else f(x-1, f(x,y-1)).
```

Докажете, че за най-малката неподвижна точка $\mathbf{f}_{\mathbf{r}}$ на оператора \mathbf{r} е изпълнено условието:

```
\forall x \ \forall y \ (x > 0 \& !f_r(x, y) \rightarrow f_r(x, y) \cong 1).
```

15.09.2007г. СУ-ФМИ - ДИ ОКС	"Бакалавър по Информатика",	. daĸ. №	стр. 7/17
10.00.200711 OF THIS HIS ONE	"Dakarabby no miqopina ma	, wan it-	O.P. 1/11

ЧЕРНОВА ЗА ЗАДАЧИ 5, 6 и 7

Задача 8. (3 т.) Дадени са следните изрази:

- (1) ((lambda (x y) (x (y 4))) (lambda (y) (* y 5)) sqrt)
- (2) (cadr (list '(() (16 (0))) (caadr '(((14 10) 2) (1 (11)) ((8) (9))))))

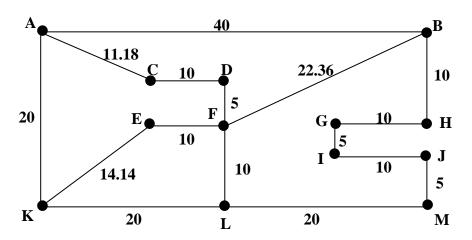
Посочете, кое от следните твърдения е вярно:

- а) Изразите (1) и (2) имат еднаква оценка
- **b)** Изразите (1) и (3) имат еднаква оценка
- с) Изразите (2) и (3) имат еднаква оценка
- **d)** Изразите (1), (2) и (3) имат еднаква оценка
- е) Нито едно от предходните твърдения не е вярно

Задача 9. (4 т.) Да се напише процедура на Scheme, която генерира линейно итеративен процес за пресмятане на корен квадратен от дадено положително число \mathbf{x} с дадена точност **ерs** по метода на Нютон, ако е дадена рекурентната зависимост за получаване на следващото приближение:

$$y_{n} = \begin{cases} x & , n = 0\\ \frac{1}{2} \left(y_{n-1} + \frac{x}{y_{n-1}} \right) & , n > 0 \end{cases}$$

Задача 10. Даден е неориентиран граф (фиг. 2), като за всяка дъга е указано нейното тегло и за всеки възел е зададена стойността на евристичната функция **h** (**Таблица 1**), определяща разстоянието от дадения възел до целевия възел **M** (**Goal**). Като се използва алгоритъма **A*** да се намери път от върха **A** (**Start**) до върха **M** (**Goal**).



фиг. 2

	A	В	C	D	Е	F	G	Н	I	J	K	L	M
h	90	10	40	18	6	54	19	16	23	34	27	108	0

Таблица 1

a) (**5 т.**) Като се използва алгоритъма **A*** да се намери път от върха **A** (**Start**) до върха **M** (**Goal**).

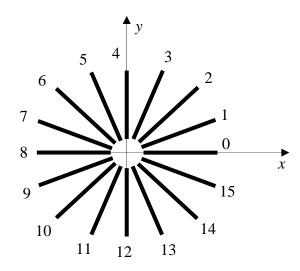
b) (2 т.) Като се използва алгоритъма за търсене в ширина да се намери път от върха A (Start) до върха M (Goal).

Задача 11. (4 т.) С псевдокод е представен алгоритъм на Брезенхам за растеризиране на отсечки с конкретни наклони.

```
\begin{array}{l} \text{draw\_line}(~X_{\text{A}},~Y_{\text{A}},~X_{\text{B}},~Y_{\text{B}}~)\\ &\Delta X \leftarrow X_{\text{B}}\!\!-\!\!X_{\text{A}}\\ &\Delta Y \leftarrow Y_{\text{B}}\!\!-\!\!Y_{\text{A}}\\ &\epsilon \leftarrow 0\\ &\Delta \epsilon \leftarrow \left|\Delta Y/\Delta X\right|\\ &Y \leftarrow 0\\ &\text{for X from }X_{\text{A}}~\text{to }X_{\text{B}}\\ &\text{plot}(~X,~Y~)\\ &\epsilon \leftarrow \epsilon\!\!+\!\!\Delta \epsilon\\ &\text{if }\epsilon\!\!\geq\!\!0.5~\text{then }Y \leftarrow Y\!\!-\!\!1,~\epsilon \leftarrow \epsilon\!\!+\!\!1\\ &\text{endfor} \end{array}
```

Заградете с кръгче номерата на всяка от 16-те отсечки, която може да бъде растеризирана с представения алгоритъм при $X_A < X_B$.

Забележка: Отсечки с номера **2**, **6**, **10** и **14** са под ъгъл ±**45**°.



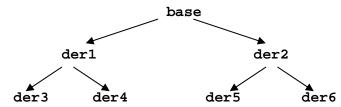
стр. 11/17

Задача 13. (3 т.) Дефинирайте рекурсивна функция print_backward, която извежда на екрана редица от цели числа, в техния обратен ред.

return; }

}

Задача 14. (5 т.) За йерархията



class base	class der1: public base	class der2: protected base
{ private: int b1;	{ private: int d11;	{ private: int d21;
protected: int b2;	protected: int d12;	protected: int d22;
<pre>public: int b3();</pre>	<pre>public: int d13();</pre>	<pre>public: int d23();</pre>
};	};	};
class der3: der1	class der4: protected der1	
{ private: int d31;	{ private: int d41;	
protected: int d32;	protected: int d42;	
<pre>public: int d33();</pre>	<pre>public: int d43();</pre>	
};	};	
class der5: public der2	class der6: protected der2	
{ private: int d51;	{ private: int d61;	
protected: int d52;	protected: int d62;	
<pre>public: int d53();</pre>	<pre>public: int d63();</pre>	
};	};	

определете възможностите за достъп на обектите: **b, d1, d2, d3, d4, d5** и **d6** до компонентите на класовете, ако:

```
base b;
der1 d1; der2 d2;
der3 d3; der4 d4;
der5 d5; der6 d6;
```

Задача 15. Разгледайте програмата:

```
#include <iostream.h>
class Base
{public:
      virtual void virt1()
      { cout << "Base::virt1() \n";</pre>
      }
      Base()
      { cout << "Base()\n";</pre>
         virt1();
         virt2();
      }
private:
     virtual void virt2()
     { cout << "Base::virt2()\n";</pre>
};
class Der : public Base
{ void virt1()
   { cout << "Der1::virt1()\n";</pre>
   }
protected:
     void virt2()
     { cout << "Der::virt2()\n";</pre>
     }
};
void main()
{ Base b;
   Der d;
   Base *p = &d;
   Der *q = &d;
   b.virt1();
   b.Base();
   p->virt1();
   p->virt2();
   q->virt1();
   q->virt2();
   q->Base();
   p = &b;
   p->virt1();
   p->virt2();
   Der *r = new Der;
   r->virt2();
   r->virt1();
   delete r;
}
```

c) (5 т.) Какъв е резултатът от изпълнението на програмата след отстраняване (задраскване) на неправилните обръщения към виртуланите функции?

Следният шаблон на клас реализира свързан списък, представен с две връзки:

```
фиг. 3
   template <class T>
struct elem_link2
{T inf;
                                                                                    // елемент
elem_link2<T> *pred,
                                                            // указател към предходния елемент
               *succ:
                                                             // указател към следващия елемент
};
template <class T>
class DLList
{public:
  DLList();
                                                                                // конструктор
  ~DLList();
                                                                                 // деструктор
                                                                 // конструктор за присвояване
  DLList(DLList const&);
 DLList& operator=(DLList const &);
                                                                                 // оператор =
  void print() const;
                                                 // извежда списък, започвайки от началото му
  void print_reverse( ) const;
                                                      // извежда списък, започвайки от края му
 void IterStart(elem_link2<T>* = NULL);
                                                            // инициализира итератора CurrentS
  void IterEnd(elem_link2<T>* = NULL);
                                                            // инициализира итератора CurrentE
  elem_link2<T>* IterSucc( );
                                             // връща текущата стойност на итертора CurrentS,
                                           // след което го премества в следващата му позиция
  elem_link2<T>* IterPred( );
                                             // връща текущата стойност на итертора CurrentE,
                                           // след което го премества в следващата му позиция
  void ToEnd(T const & x);
                                                        // включва х в края на свързан списък
                                           // включва х пред първия елемент на свързан списък
  void BeforeFirst(T const& x);
  void DeleteElem(elem_link2<T> * p, T & x);
                                               // изключва елемента, сочен от указателя р
                                                                // и го запомня в параметъра х
  int length() const;
                                            // намира броя на елементите на двусвързан списък
private:
elem_link2<T> *Start,
                                                                      // указател към началото
               *End.
                                                                          // указател към края
               *CurrentS,
                                                                      // итератор към началото
               *CurrentE;
                                                                          // итератор към края
void DeleteList();
void CopyList(DLList const &);
```

Задача 16. (2 т.) Реализирайте член-функциите на каноничното представяне на шаблона на класа **DLList** за дефиницията от фиг. 3.

15.09.2007г. СУ-ФМИ - ДИ ОКС "Бакалавър по Информатика", фак. №	стр. 16/17
Задача 17. (2 т.) Реализирайте член-функцията void IterStart(elem_link2<така че да инициализира итератора Currents за дефиницията от фиг. 3.	>* = NULL);
Задача 18. (2 т.). Реализирайте член-функцията elem_link2 <t>* IterSucc(да връща текущата стойност на итертора CurrentS, след което да го премести следващата позиция. Използвайте дефиницията от фиг. 3.</t>	
Задача 19. (4 т.) Реализирайте член-функцията void DeleteElem(elem_link2<така че да изключва елемента, сочен от указателя р и го запомня в параметър Използвайте дефиницията от фиг. 3.	

