Име:	фак. №	 стр.	1/1	13

СОФИЙСКИ УНИВЕРСИТЕТ "СВ. КЛИМЕНТ ОХРИДСКИ" ФАКУЛТЕТ ПО МАТЕМАТИКА И ИНФОРМАТИКА

ДЪРЖАВЕН ИЗПИТ ЗА ПОЛУЧАВАНЕ НА ОКС "БАКАЛАВЪР ПО ИНФОРМАТИКА" 16-17.09.2006 г.

ЧАСТ І (ПРАКТИЧЕСКИ ЗАДАЧИ)

Задача 1 (3 т.)

Да се състави командна процедура на езика на командния интерпретатор bash за Linux, която получава при стартиране два параметъра: първият параметър е име на директория, а вторият параметър е символен низ от вида d----- (9 символа), задаващ права на достъп.

Ако съществува директория със зададеното име и нейните права на достъп съвпадат с втория параметър, процедурата копира всички файлове от текущата директория, имащи размер, по-голям от 600 байта, в посочената директория.

В противен случай процедурата извежда на стандартния изход подходящо съобщение.

Задача 2 (3 т.)

Даден е следният фрагмент от програма на C, в който са използвани системни примитиви на OC UNIX и LINUX:

```
int fd;
write ( 1, "START\n", sizeof("START\n" );
close ( 1 );
fd = creat ( "file.txt", 0666 );
write ( fd, "START\n", sizeof("START\n" );
write ( 1, "START\n", sizeof("START\n" );
```

Напишете вдясно какво и къде ще бъде изведено като резултат от изпълнението на този фрагмент.

Задача 3 (4 т.)

Даден е крайният недетерминиран автомат $A = <\{q_0, q_1, q_2, q_3, q_4, q_5, q_6\}, \{a, b\}, q_0, \delta, \{q_6\} > c$ функция на преходите δ :

 $\begin{array}{lll} \delta(q_0,a)=\varnothing & \delta(q_2,a)=\{q_2,q_6\} & \delta(q_4,a)=\varnothing & \delta(q_6,a)=\varnothing \\ \delta(q_0,b)=\{q_1,q_3,q_6\} & \delta(q_2,b)=\{q_1\} & \delta(q_4,b)=\{q_4\} & \delta(q_6,b)=\varnothing \\ \delta(q_1,a)=\{q_2,q_6\} & \delta(q_3,a)=\{q_3\} & \delta(q_5,a)=\varnothing \end{array}$

 $\begin{array}{lll} \delta(q_1,a) = \{q_2,q_6\} & \delta(q_3,a) = \{q_3\} & \delta(q_5,a) = \emptyset \\ \delta(q_1,b) = \{q_5\} & \delta(q_3,b) = \{q_3,q_4,q_6\} & \delta(q_5,b) = \{q_1\} \end{array}$

Да се построи краен детерминиран автомат В, еквивалентен на автомата А.

Име: фак. № стр. 2/13

Задача 4 (3 т.)

Какъв ще бъде резултатът от изпълнението на следния програмен фрагмент:

Задача 5 (2 т.)

Какъв ще бъде резултатът от изпълнението на следния програмен фрагмент:

Задача 6 (4 т.)

Какъв ще бъде резултатът от изпълнението на следния програмен фрагмент:

Задача 7 (3 т.)

Какъв ще бъде резултатът от изпълнението на обръщението R (5); при следната дефиниция на функцията R:

Име: фак. № стр. 4/13 Задача 8 (4 т.) Изберете подходящи спецификатори за достъп и атрибут за област в йерархията base->der: class base class der: base {.....int b1; {.....: int d1;: int d2; int b2;: int b3();int d3(); **}**; така, че фрагментите: int der::d3() {cout << b2 << "\n"; cout << d1 << " " << d2 << "\n"; return b2+d2; **}**; der d1; d1.d2 = 15;d1.b2 = 25; d1.d3();

да не предизвикват синтактични грешки, а фрагментът:

der d2; d2.b1; d2.d1 = 22; d2.b3();

да предизвиква синтактични грешки.

Задача 9 (8 т.)

```
Напишете резултата от изпълнението на програмата:
        #include <iostream.h>
        class A
        {public:
         A(int a = 0)
         {n = a}
         x = 1.5;
         cout << "A.n::" << n << ", A.x::" << x << endl;
         A(const A& p)
         {n = p.n}
         x = p.x;
         cout << "A.n::" << n << endl
                  << "A.x::" << x << endl;
         A& operator=(const A& p)
         {if(this!=&p)
           {n = p.n + 1};
           x = p.x + 1.5;
           cout << "A.n:: " << n << endl
                    << "A.x:: " << x << endl;
           }
         return *this;
         }
         private:
          int n;
          double x;
        };
        class B
        {public:
         B(double b = 2.5)
         {n = 2}
         x = b:
         cout << "B.n::" << n << ",B.x::" << x << endl;
         private:
          int n;
          double x;
        };
```

Име: фак. № стр. 5/13

```
class C
{public:
C(double b = 3.5)
{n = 3}
 x = b;
 cout << "C.n::" << n << ",C.x::" << x << endl;
C(const C& p)
{n = p.n + 3}
 x = p.x + 3.5;
 cout << "C.n:: " << n << endl
         << "C.x:: " << x << endl;
}
private:
 int n;
 double x;
};
class D: protected B, A, public C
{public:
D(int x = 1, int y = 2, int z = 3): A(x), B(y), C(z)
n = z;
 m = x*y;
 cout << "D.n::" << n << ",D.m::" << m << endl;
D& operator=(const D& p)
{if(this!=&p)
  {A::operator = (p);}
   n = p.n;
   m = p.m;
 return *this;
private:
 int n, m;
};
void main()
{D d1, d2(1,2,3), d3(4, 5);
D d4 = d1;
d3 = d2:
}
```

Задача 10 (общо 15 т.)

Клас DLList реализира свързан списък с елементи от тип int, представен с две връзки:

```
struct elem_link2
                           // информационно поле
{int inf;
elem_link2 *pred,
                           // указател към предишен елемент
              *succ;
                          // указател към следващ елемент
};
class DLList
{public:
// член-функции на голямата четворка
DLList();
~DLList();
DLList(DLList const&):
DLList& operator=(DLList const &);
                           // извеждане на списъка от началото към края
void print();
void print reverse();
                           //извеждане на списъка от края към началото
 // Установяване на итератора CurrentS в указана от р позиция или
 // по подразбиране в началото на списъка
void IterStart(elem link2*p = NULL);
 // Установяване на итератора CurrentE в указана от р позиция или
 // по подразбиране в края на списъка
```

```
void IterEnd(elem_link2*p = NULL);
   // Преместване на итератора CurrentS в следващата позиция
      elem link2* IterSucc();
   // Преместване на итератора CurrentE в предходната позиция
     elem link2* IterPred();
    // Включване на елемента х в края на списък
     void ToEnd(int const & x);
    // Изключване на указан от указателя р елемент от подразбиращия
    // се св.списък. Елементът се записва в параметъра х.
    void DeleteElem(elem_link2* p, int & x);
    private:
    elem_link2 *Start,
                                  // указател към началото на списъка
                     *End,
                                  // указател към края на списъка
                     *CurrentS,
                                  // итератор за начало
                *CurrentE;
                                  // итератор за край
    void DeleteList();
                                  // изтрива подразбиращия се списък
    void CopyList(DLList const &r);
                                  // копира списъка г в
                                  // подразбиращия се списък
а) (2 т.) Да се дефинират член-функциите на голямата четворка:
```

б) **(4 т.)** Да се дефинират член-функциите void CopyList(DLList const & r); и void DeleteList();

в) **(2 т.)** Да се дефинира член-функцията void DeleteElem(elem_link2* p, int & x);

Име:	фак. №	стр. 7/13
------	--------	-----------

г) (3 т.) Да се дефинира външна булева функция, която проверява дали свързан списък от цели числа, представен чрез две връзки, е симетричен относно средата си:

д) **(4 т.)** Свързан списък, съдържащ 2n цели числа, е представен чрез две връзки така, че първите му n елемента са сортирани във възходящ, а вторите n елемента – в низходящ ред. Да се напише външна процедура, която чрез сливане сортира във възходящ ред елементите на списъка:

Задача 11 (общо 15 т.)

```
Шаблонът на класа tree реализира двоично дърво с елементи от тип Т:
template <class T>
struct node
                       // тройна кутия
{T inf;
                       // информационно поле
node *Left,
                       // указател към ляво поддърво
   *Right;
                       // указател към дясно поддърво
template <class T>
class tree
{public:
                             // конструира празно двоично дърво
tree():
                             // деструктор
~tree():
tree(tree const&);
                             // конструктор за присвояване
tree& operator=(tree const&); // оператор =
                            // проверява дали двоично дърво е празно
bool empty() const;
T RootTree() const;
                            // намира корена на двоично дърво
tree LeftTree() const;
                            // намира лявото поддърво на двоично дърво
tree RightTree() const;
                            // намира дясното поддърво на двоично дърво
// Create 3 създава непразно дв. дърво по зададени корен,
// ляво и дясно поддърво
void Create3(T const&, tree<T> const&, tree<T> const&);
void print() const;
                              // извежда двоично дърво
void Create():
                              // създава непразно двоично дърво
// ...
private:
 node<T> *root;
                              // указател към тройна кутия
 // DeleteTree - изтрива дървото, указано от указателя р
 void DeleteTree(node<T>* &p) const;
```

Име:	фак. №	стр. 8/13
// Copy - копира дървото, указано от указателя q на друго мя // паметта, указано от указателя р void Copy(node <t> * &p, node<t>* const&q) const; // CopyTree - копира дървото t в подразбиращото се дърво void CopyTree(tree<t> const & t); // };</t></t></t>		
a) (3 т.) Реализирайте член-функциите: tree& operator=(tree с и tree LeftTree()const; на шаблона на класа tree:	onst&); T RootTree() const;	
б) (3 т.) Реализирайте член-функцията void Copy(node <t>*& p, node<t>* const& q) const; на шаблона</t></t>	а на класа tree:	
в) (3 т.) Реализирайте член-функцията void DeleteTree(node <t>* &p) const; на шаблона на класа tree</t>	:	
г) (3 т.) Едно двоично дърво е по-малко (<) от друго, ако е н чрез шаблон на функция-приятел на шаблона на класа tree:	егово поддърво. Предефинирайте	• оператора <
д) (3 т.) Дефинирайте шаблон на външна функция, която двоично дърво с елементи от тип Т функцията f: Т $ ightarrow$ Т	прилага към всеки от върховет	ге на дадено

Име:	 фак. №	 стр.	9/1	13

Задача 12 (4 т.)

Коя от изброените програми на Prolog пресмята функцията факториел (т.е. за всяко естествено число n>0 при цел ? – fact(n, Y). връща в Y стойността на n!)?

- a) fact(X, Y) :- fact(X-1, Z), Y is Z*X. fact(1,1).
- 6) fact(X, Y):- X1 is X–1, fact(X1, Z), Y is Z*X. fact(1,1).
- в) fact(1, 1).
 - fact(X, Y) := X > 0, X1 is X-1, Y is Z*X, fact(X1, Z).
- r) fact(X, Y):- fact_1(X, 1, Y).
 fact_1(1, Y, Y).
 fact_1(X, Y, Z):- X1 is X-1, Y1 is X*Y, fact_1(X1, Y1, Z).

Задача 13 (3 т.)

Намерете най-общ унификатор (НОУ) на изразите p(X, Y, Z) и p(f(Y), g(Z), h(X)) или докажете, че такъв НОУ не съществува.

Задача 14 (5 т.)

Нека P(f) и Q(f) са непрекъснати свойства в множеството на всички едноместни частични функции. За кои от изброените свойства може да се твърди, че също са непрекъснати:

a) P v Q

б) P ∧ Q

в) $P \Rightarrow Q$

г) ¬Р

Задача 15 (4 т.)

Нека R е следната рекурсивна програма над типа данни Nat:

R: F(X, X) where

F(X, Y) = if X = 0 then Y else F(X-1, G(X, Y))G(X, Y) = if Y = 0 then X else G(X, Y-1).

Кои от изброените условия са верни за $D_V(R)$ (денотационната семантика на R с предаване на параметрите по стойност):

a) \forall x (!D_V(R)(x) \Rightarrow D_V(R)(x) = 0)

δ) ∀ x ($!D_V(R)(x) ⇒ D_V(R)(x) = x!$)

B) \forall x (x > 0 $\Rightarrow \neg !D$ V(R)(x))

 Γ) \forall x ((x > 0 & !D_V(R)(x)) \Rightarrow D_V(R)(x) = 1)

Име:	фак. № стр. 10/13
Задача 16 (2 т.) Дефинирайте примерна функция на езика Scheme, която п	енерира логаритмичен рекурсивен процес:
Обяснете каква задача се решава с така дефинираната ф	ункция:
Задача 17 (общо 8 т.) Дадено е дърво, възлите на което за означени с уникални асоциативен списък, ключове в който са възлите на дърво списъкът от преките наследници на съответния възел от да) (3 т.) Дефинирайте функция на езика Scheme, която врт на родителя) на даден възел <i>node</i> :	ото, а асоциирана с даден ключ стойност е цървото.
б) (5 т.) Дефинирайте функция на езика Scheme, която вр дървото, които са наследници (преки или непреки) на дад	
<u>Задача 18 (общо 7 т.)</u> Базата от правила и работната памет (базата от факти) на	а една система, основана на правила, са описани
със средствата на езика Prolog както следва: % Дефиниции на използваните оператори :- op(900,fx,if). :- op(890,xfy,then). :- op(880,xfy,or). :- op(870,xfy,and). % Правила	
if has feathers(X) then bird(X).	

if has_feathers(X) then bird(X).
if has_gills(X) then fish(X).
if has_hair(X) or gives_milk(X) then mammal(X).
if bird(X) and has_long_neck(X) then swan(X).
if mammal(X) and has_long_neck(X) then giraffe(X).
if mammal(X) and can_speak(X) then human(X).
if bird(X) and can_speak(X) then parret(X).

if bird(X) and $can_speak(X)$ then parrot(X).

if can_speak(X) then intelligent(X).

Име:	фак. №	стр. 11/13
% Факти (работна памет) fact(has_hair(gogo)). fact(has_feathers(bobo)). fact(has_feathers(pepo)). fact(has_gills(fifi)). fact(can_speak(bobo)). fact(can_speak(gogo)). fact(has_long_neck(pepo)).		
а) (3 т.) Предполага се, че интерпретаторът на правилата изв данните), като на всяка стъпка от работния си цикъл записва правило като нов факт в края на работната памет. В конфлик при чието изпълнение се записват нови факти в работната па	заключението на избраното з тното множество се включва	за изпълнение
Какво ще бъде съдържанието на работната памет след завър правилата, ако на всяка стъпка от работния си цикъл той избиконфликтното множество?		
б) (4 т.) Предполага се, че интерпретаторът на правилата изв целите), осъществяван от отношението is_true(Goal,List), като записва в списъка List кое правило (или факт / отговор на зад- било използвано, за да се достигне до необходимото заключе	на всяка стъпка от работния аден от интерпретатора уточ	і си цикъл
Допишете дефиницията на отношението is_true:		
is_true(P,[fact(P)]):- fact(P), !. is_true(P,[rule(if Condition then P) L]): is_true(P and Q,L):- is_true(P,L1), is_true(Q,L2), append(is_true(P or Q,L):;	,).	,).
is_true(P,[asked(P)]):- \+ (if _ then P), \+ (P = (_ and _)), \+ (P = (_ or _)), write('Is '), write(P), write(' true (y/n): '),		

Име: фак. № стр. 12/13

Задача 19 (общо 5 т.)

Създадена е база от данни **BookStores** за малка верига от книжарници. В базата от данни се съхранява информация за книги (**books**), автори (**authors**) и издателствата, с които работят (**publishers**). Съхраняват се данни и за отделните магазини (**stores**) и служителите в тях (**employees**). В базата от данни се пази отчет за извършените продажби на книги (**sales_profit**). Релационната схема на базата от данни е описана с релационните схеми (фиг. 1):

• Stores – съхранява информация за отделните магазини: град (*city*), адрес (*address*), пощенски код (*zip*), телефонен номер (*phone_number*). Всеки един магазин от веригата се идентифицира с уникален номер (*store_id*).

stores(store_id, city, address, zip, phone_number)

• Employees – съхранява информация за отделните служители в книжарниците: имена (*first_name*, *last_name*), длъжност (*job_type* – seller / manager), идентификатор на магазин, в който работят (*store_id*), заплата (*salary*), дата на назначаване на длъжност (*hire_date*), както и лични данни като телефонен номер (*phone_number*) и идентификатор на мениджър (*manager_id*). Всеки един служител се идентифицира с уникален номер (*emp_id*). Всеки продавач има само един мениджър. Мениджърите от най-високото ниво в йерархията нямат мениджър.

employees(emp id, job type, store id, first name, last name, phone number, salary, hire date, manager id)

• Sales_profit — съхранява информация за продажби на книги: служител (*emp_id*) е продал книга (*book_id*) на дата (*date*).

sales_profit(book_id, emp_id, date)

• **Publishers** – съхранява информация за отделните издателства, с които книжарниците работят: име (*pub_name*), държава (*country*), град (*city*), адрес (*address*), пощенски код (*zip*) и телефонен номер за връзка (*phone_number*). Всяко издателство се идентифицира с уникален номер (*pub_id*).

publishers(pub_id, pub_name, country, city, address, zip, phone_number)

• Authors — съхранява кратка информация за отелните автори на книги: имена (*first_name*, *last_name*) и националност (*nationality*), както и уникален номер за всеки автор (*author_id*).

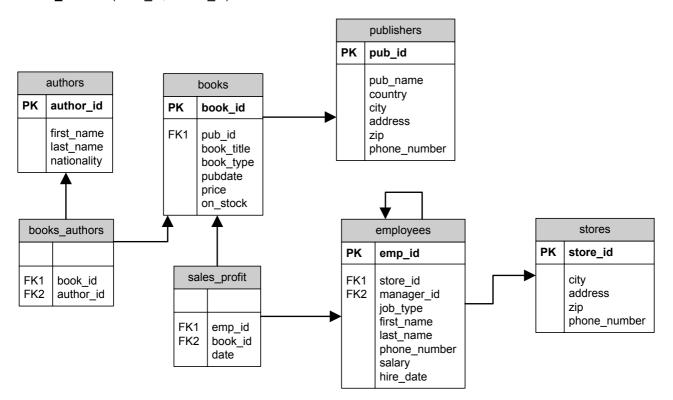
authors(author_id, first_name, last_name, nationality)

Books – съхранява информация за отделните книги: заглавие (book_title), тип (book_type), идентификатор на издателството (pub_id), дата на издаване (pubdate), цена (price) и налични

бройки на склад (*on_stock*). Всяка книга в базата се идентифицира с уникален номер (*book_id*). books(book id, book title, book type, pub id, pubdate, price, on stock)

• **Books_authors** – съхранява информация за авторите на отделните книги: идентификатор на книга (*book_id*), идентификатор на автор (*author_id*).

books_authors(book id, author id)



Фиг. 1. Релационна схема на база от данни BookStores

Им	е:
	В рамките на една select заявка:
a)	(3 т.) За всеки мениджър с брой на продажби на подчинените му служители, по-голям от 50, да се изведе информация за името му, град, в който работи, и брой на продажбите на подчинените му служители.
б)	(2 т.) Да се изведат заглавията на издателствата, градовете, в които имат продажби, и сумата от продажбите им.