ПОДГОРОВКА ЗА ДЪРЖАВЕН ПИСМЕН ИЗПИТ ЗА СПЕЦИАЛНО КОМПЮТЪРНИ НАУКИ

CONTENTS

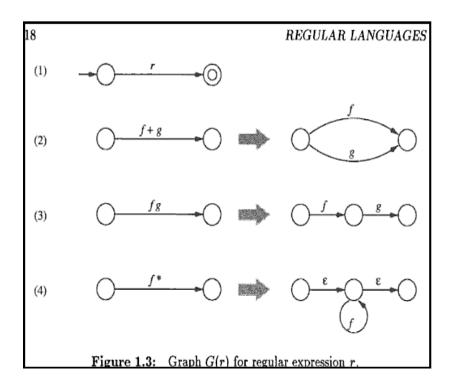
ЕАИ	1
Рекурентни отношения	
Prolog	3
Принцип на резолюцията	5
Scheme	5
Bash script	7
ООП - Not Finished	9
Структури от данни – not finished	10
Системно програмиране – Not Finished	10
Бази данни - Not Finished	10
Държавни изпити , давани минали години:	10

ЕАИ

ТИПОВЕ ЗАДАЧИ:

- Минимизиране на автомат
- Детерминиране на автомат
- Да се построи автомат от регулярен език

ПРАВИЛА ЗА ПОСТОЯВАНЕ НА АВТОМАТ ОР РЕГУЛЯРЕН ИЗРАЗ:



1.3 Graph Representations

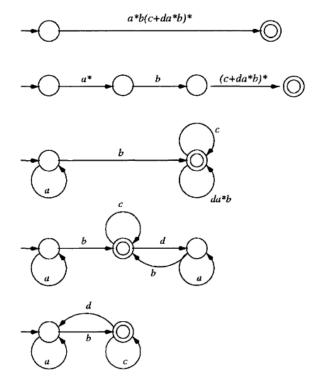


Figure 1.6: Labeled digraph G(r) for $r = a^*b(c + da^*b)^*$.

РЕСУРСИ:

- 1. NFA and DFA from regular expression. Нагледно обяснение ⊕ http://www.scribd.com/doc/9234657/Construction-of-Nfa-and-Dfa-From-r
- 2. Book: Problem solving in automata, languages and complexity:

http://books.google.bg/books?id=VEHYzv0GHt8C&pg=PA53&lpg=PA53&dq=constructing+DFA+for++regular+expression&source=bl&ots=P7eFopWDeh&sig=D5WEZs0qUH41YKNP7sENFcWFgLk&hl=bg&ei=PCRRSoPnAqLimgOxx_S8BQ&sa=X&oi=book_result&ct=result&resnum=5#v=onepage&q=&f=false

Бележка: Това не ецялата книга ,но в частта,която е достъпна, има обяснение и примери за:

- Converting NFA to DFA (page 45)
- DFA and NFA from regular expression(page 18,19,21, пример: page 5
- 3. Минимизиране на автомат:
 - Минимизиране на автомат 1
 - Минимизиране на автомат 2

РЕКУРЕНТНИ ОТНОШЕНИЯ

Тук има много подробно обяснение как се решават : Рекурентни отношения

PROLOG

ОБЩИ БЕЛЕЖКИ:

В доста задачи се иска да се обясни какво ще бъде изведено, затова бъдето наясно как точно се генерира proof tree на Пролог.(виж ресурсите.) Дори да има задача за писане ,то тя няма да е сложна.

```
! – отрязва дървото наляво и надолу от себе си Fail – атом, който никога не се удовлетворява
```

Lists – идеята при списъците е да се използва първият елемент от списъка (главата-Head) и след това рекурсивно да се повтори процеса с останалата част от списъка (Tail).

ПРИМЕР:

```
Member(H [H|T]).
Member(X, [H|T]:-Member(X,T).
<u>Какво ще направи:</u>
```

?-Member (X, [muscat, soho, martini])

Отговор: on backtracking ще генерира всички членове.

ПРИМЕР:

```
Int(0).
Int(X): - int(X1), X is X1 + 1.
Какво ще направи:
?-int(X).
```

Обяснение:

Първо се удовлетворява int(0). Тъй като искаме да го преудовлетворим се спускаме надолу по дървото \Rightarrow Достигаме до int(X), което от своя страна извиква int(X1), което се удовлетворява с $0 \Rightarrow X$ става 1(0+1) и т.н ... така се продължава и се генерират естествените числа.

РЕСУРСИ

- 1. Добро tutoral-че: http://www.mars-attacks.org/~boklm/prolog/page-5.html
- 2. Отсичане и генератори: http://moodle.openfmi.net/mod/resource/view.php?id=167
- Много добро обяснение как се генерира proof tree и като цяло обяснение на Execution model-a v Prolog.: http://books.google.bg/books?id=noJW-zXKskC&printsec=frontcover&dq=proof+trees+Prolog&source=gbs_similarbooks_s&cad=1#v=onepage&q=&f=false

<u>Бележки</u>: Погледни Глава 4:Execution Model in Prolog (page 20). Към края на главата има и информация за cut i fail.

ПРИМЕРНИ ЗАДАЧИ:

Числа на фибоначи, факториел, дали число е между други 2 числа, минимален елемент на списък revrse na списък

Решения:

Фибоначи:

Минимален елемент:

```
min(X, [X])

min(X, [Z|T]):= min(Y,T), m(X,Z,Y).
```

ПРИНЦИП НА РЕЗОЛЮЦИЯТА

ОБЩИ БЕЛЕЖКИ:

reverse (T, X).

Основни преобразувания:

1. ~ (~A) = A

2. ~ (A&B) = ~A v ~B

3. $^{\sim}$ (A v B) = $^{\sim}$ A & $^{\sim}$ B

4. A&(BvC) = A&B v A&C

5. A v (B&C) = (A v B) & (B v C)

6. $A \Leftrightarrow B = (A => B) \& (B => C)$

7. $A => B = ^A v ^B$

8. \sim (\forall X(A)) = \exists X(\sim A)

9. $\sim (\exists X(A)) = \forall X(\sim A)$

10. $\forall X(A) = \forall Y(A(Y))$

11. $\exists X(A) = \exists Y(A(Y))$

Допълнителни задачи

РЕСУРСИ

- 1. Тук има много подробно обяснение как се решават : Принцип на резолюцията
- 2. Учебника по Логическо програмиране на Магдалина Тодорова

SCHEME

ОБЩИ БЕЛЕЖКИ:

Car cdr caadr caddr

Какво ще изведе:

(cadr (list '(() (16 (0))) (caadr '(((14 10) 2) (1 (11)) ((8) (9))))))

Разлика между let и let*

Let – свързването на променливите е псевдопаралелно

Let* - свързването на променливите е последователно

Reminder vs quotient

(reminder m n)– остатъка при деление на 2 числа

(quotient m n) – цялата част при деление на 2 m и n

map and apply

apply – прилага операция към елементите на списък

пример: (apply + `(1 2 3)) \rightarrow 6

тар: прилага процедура към всеки от елементите на списък и връща списък с ножите елемент

(map (lambda (x) (* x x)) $(1 2 3))) \rightarrow (1 4 9)$

append vs cons

(append `(1((23)))'(1))
$$\rightarrow$$
 (1((23)) 1)
(cons `(1((23)))'(1)) \rightarrow ((1((23))) 1)

eq? vs eqv?

1) Предикати за проверка за равенство

<u>Забележки</u>:

- 1. Обикновено предикатът eq? се зползва за проверка на това, дали [s1] и [s2] са еднакви символни атоми (има и други случаи, в които eq? дава резултат #t, но те са много малко).
- 2. За сравняване на числа е добре да се използва аритметичният предикат = или предикатът eqv? (той обединява в определен смисъл действието на eq? и =).

(#t,ако [s1] и [s2] са еквивалентни S-изрази (в частност, списъци),

т.е.или са еднакви символни атоми, или са еднакви низове,

```
(equal? s1 s2) —> или са равни числа от един и същ тип, или са точкови

двойки с еквивалентни car и cdr части;

#f, в противния случай.
```

Рекурсивен и итеративен стил. Сравнете долните функции за намиране дължината на списък:

```
- в рекурсивен стил

(define (length I)

(if (null? I)

0

(+ 1 (length (cdr I)))))

- в итеративен стил

(define (length I)

(define (length-iter arg count)

(if (null? arg)

count

(length-iter (cdr arg) (+ 1 count))))

(length-iter I 0))
```

За да се използват някои от вградените функции за списъци трябжа да се добави библиотеката compat.ss(това на изпита няма да трябва, но е полезно да се знае докато се упражнявате).Може да я добавите така:

```
(require (lib "compat.ss"))
```

Задачи: flat, accumulate, reverse, deep reverse,

Задачи за граф(представянето най често е с асоциативни списъци) : обхождане в ширина и дълбочина.

Pecypcu:

- 1. Тема 19 от държавния : <u>Основни понятия и функции</u> Списъци
- 2. Учебника на Нишева по функционално програмиране
- 3. Упражненията в moodle : <u>Упражнения по функционално програмиране</u>

ОБЩИ БЕЛЕЖКИ:

```
ПРИМЕР: (обяснение на set $var) for var in a1 a2 a3 do set $var done
```

set \$var присвоява стойност на първия позиционен параметър => в горния случай след края на цикъла \$1 има стойност а3.

ЗАДЪЛЖИТЕЛНИ КОМАНДИ:

- \$# Брой аргументи, предадени на shell без нулевия.
- \$*, \$@ Всички аргументи, предадени на shell без нулевия, разделени с интервал.
- \$? Код на завършване на последната изпълнена команда в привилегирован режим.
- \$\$ Идентификатор (pid) на процеса shell.
- \$! Идентификатор (pid) на последния изпълнен фонов процес. Бази данни

използвани команди:

```
shift
Is
grep
who
wc
cat
cd
pwd
,chgrp
read
echo
kill
rm
cp
diff
```

tee

ПРИМЕРНИ ЗАДАЧИ:

```
for var in a1 a2 a3
do
        set $var
done
shift
listpar = `echo $* `
if [ -n `$listpar` ]
        then
        true
else
        false
fi
echo $?
```

```
echo $listpar
abc
copy.c
copy.out
opit.out
wcount.c
xyz
каква стойност ще изведе на стандартния изход следната командната процедура:
cd /usr
a= ls *.out | wc -l `
if [ $a -gt 2 ]
then a=2
else echo $a
fi
echo $a
#-----
Ако съдържанието на директория /home е
dum.exe
gref.out
mnn.exe
opit.exe
st1
us1.out
каква стойност ще изведе на стандартния изход командната процедура
(верният отговор да се огради с кръгче )
br=2
cd /home
for var in *.exe
do
echo $var >> fnam
br=\ expr \ br + 1
done
br=`grep out fnam | wc -l`
echo $br
```

РЕСУРСИ

1. Лекция по ОС(добре е цялата да се знае) : <u>ПРОГРАМИРАНЕ НА КОМАНДЕН ЕЗИК В UNIX И LINUX</u>

ΟΟΠ - NOT FINISHED

Задача за реализиране на йерархия от класова

Пример:

Особености:

Задача от тип: какво ще бъде изведено

Виртуално наследяване

Вуртулани методи

Статично и динамично свързване

СТРУКТУРИ ОТ ДАННИ – NOT FINISHED

In progress...

СИСТЕМНО ПРОГРАМИРАНЕ – NOT FINISHED

Пример:

Fork

Ехес и всички от групата

Особеност при ехес: сменя образа на процеса

БАЗИ ДАННИ - NOT FINISHED

Задачи върху select

Особености:

агрегатни функции

Важно при having + агрегатни функции

ДЪРЖАВНИ ИЗПИТИ , ДАВАНИ МИНАЛИ ГОДИНИ:

На компютърни науки: Exams\KN

http://www.fmi.uni-sofia.bg/exams/drzhaven-izpit/temi-drzhaven-izpit/temi-za-specialnost-kompyutrni-nauki

На инфоматика : Exams\Informatika

http://www.fmi.uni-sofia.bg/exams/drzhaven-izpit/temi-drzhaven-izpit/temi-za-specialnost-informatika

Решения:

Това са решения на някои от колегите на задачите давани от минали години:

http://docs.google.com/Doc?id=df5m6f3k 7d2kkqzdv