

Формални Езици и Езикови Процесори  
ТУ, кат. КС, летен семестър 2012

## Лекция 21

Тема:

# Оптимизация на кода

# Съдържание:

- Критерии за Code-Improving Transformations
- Getting better performance
- Peephole optimization
- Principal sources of optimizations
  - Function-preserving transformations
- Демо програми: 1adrstbo.bas, 3adrstbo.bas

# Въведение

- Ideally, компилаторите се очаква да генерират код така добър като ръчно написан.
- Reality е, че тази цел не се постига.
- Все пак, кодът генериран от компилатор, може да се подобри по бързодействие или по памет, или и по двете х-ки.
- Такива подобрения са резултат на програмни трансформации, наречени най-общо оптимизация на кода.

# Видове ОПТИМИЗАЦИЯ

- **Машинно независима ОПТИМИЗАЦИЯ**
  - Program transformations that improve target code without taking into consideration any properties of the target machine (processor).
- **Машинно зависима ОПТИМИЗАЦИЯ**
  - Program transformations that improve target code with taking into consideration specific properties of the target machine (processor).

# Критерии за Code-Improving Transformations

Първо, трансформацията следва да съхрани значението/смисъла на оригиналната програма.

# Критерии за Code-Improving Transformations

Второ, трансформацията следва да подобри значимо бърздействието на програмата.

Също интерес представлява и редуцирането размера на обектния код, но понастоящем размерът на кода не е така значим фактор както преди време.

# Критерии за Code-Improving Transformations

Трето, трансформацията следва да си струва усилията.

# Към по-добри характеристики

По принцип, подобрения се осъществяват на разни нива – от първичен текст до обектен код.

Source	front	intermediate	code	target
code	end	code	gen	code

User can:  
profile program  
change algorithm  
transform loops

Compiler can:  
improve loops  
procedure calls  
address calculations

Compiler can:  
use registers  
select instructions  
do peephole opt



# Peephole optimization

- Стратегия `stmt by stmt` за генериране на код често ражда код с излишни инструкции и неоптимални конструкции.
- Техника за `locally improving the target code` се нарича `peephole optimization`. Това е метод за подобрене на кода чрез разглеждане на къси последователности от команди, наречени `peephole`, и замяната им с по-кратки или по-бързи такива.
- `Peephole` е като малък движещ се прозорец за разглеждане на обектната програма.

# Peephole optimization

- Redundant instruction elimination (Loads and Stores)
- Ако има следната последователност

```
mov Reg0,a  
mov a,Reg0
```

То втората инструкция следва да отпадне

- Ако има следната последователност

```
sta memory  
lda memory
```

То и двете инструкции следва да отпаднат

# Peephole optimization

- Unreachable Code

- Неетикетирана инструкция следваща безусловен преход следва да се отстрани.

```
goto lab
```

```
codeop1 operand
```

```
. . .
```

```
lab: codeop2 operand
```

# Peephole optimization

- Flow of Control Optimizations

- Някои алгоритми за генерация на междинен код продуцират jumps to jumps, jumps to conditional jumps, or conditional jumps to jumps
- Възможно е да се замени

goto L1

...

L1: goto L2

goto L2

...

L1: goto L2

# Peephole optimization

- Algebraic Simplification

- Нямаат край възможните алгебрични опростявания. Например, оператори като

- $x := x + 0$

- $x := x * 1$

- се създават от code generation algorithms и могат леко да се заменят с по-прости

# Peephole optimization

- Reduction in Strength. Замяна на expensive operations с еквивалентни cheaper ones за целевия компютър.
- Например,  $x^2$  е cheaper да се имплементира като  $x * x$  вместо извикване на ПП за степенуване.

# Peephole optimization

- Use of Machine Idioms. The target machine may have HW instructions to implement specific operations efficiently.
- For example, some machines have auto-increment and auto-decrement addressing modes. These add or subtract one from an operand before or after using the value.
- Application: pushing or popping a stack, parameter passing, assignment  $I := I + 1$

# Principal sources of optimization

- Една трансформация е локална, ако тя се изпълнява с разглеждане на операторите само в основен блок;
- В противен случай, се говори за глобална трансформация.
- Много трансформации се провеждат и на локално, и на глобално ниво.
- Обикновено първо са локалните трансформации.



# Function-preserving transformations

- Общи под изрази
- Common sub expressions

# Function-preserving transformations

---

- Copy propagation

# Function-preserving transformations

---

- Елиминиране на мъртъв код
- Dead-Code Elimination

# Function-preserving transformations

- Оптимизация на цикли Loop optimizations

– Изваждане пред цикъл (loop-invariant computation).

```
while ( I <= limit - 2 )      |      t = limit - 2;  
                              |      while(I<=t)
```

# Function-preserving transformations

- Оптимизация на цикли Loop  
optimizations  
– Induction Variables

# The Use of algebraic identities

- Arithmetic identities

- $x + 0 = 0 + x = x$

- $x - 0 = x$

- $x * 1 = 1 * x = x$

- $x / 1 = x$

# The Use of algebraic identities

- Reduction in Strength: **замяна на expensive операция с cheaper one** както в

$$- x ** 2 = x * x$$

$$- 2.0 * x = x + x$$

$$- x / 2 = x * 0.5$$

# The Use of algebraic identities

- **Constant Folding:** да се оцени един константен израз по време на компилация и да се замени с неговата стойност
  - $2 * 3.14$  се заменя с  $6.28$
  - `#define PI 3.14`
  - $PI * 10. * 10.$  се заменя с  $314.$



# Демо програми

---

- Демо програми: 1adrstbo.bas, 3adrstbo.bas

Благодаря  
За  
Вниманието

5/20/2012

assoc. prof. Stoyan Bonev

26