

תורת הקומpileציה

מידע כללי וערכונים שוטפים באתר הקורס:

<http://cs.haifa.ac.il/courses/compilers/>

תורת הקומPILEציה

תורת הקומPILEציה
אהרון נץ

מבוסס על השקפים של עומר ביהם
משמעותם על שקי הרצאה מהקורס תורת הקומPILEציה בטכניון
ד"ר שירלי הליי

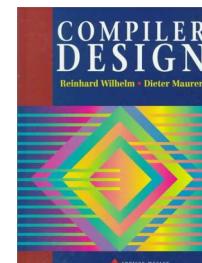
1

2

ספרות

■ ספר עיקרי

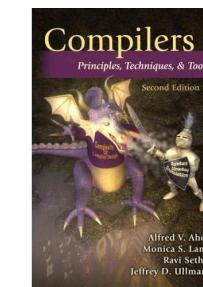
R. Wilhelm, and D. Maurer – “Compiler Design”, Addison-Wesley, 1995



3

ספרות ■ ספר משני

by Alfred V. Aho (Author), Monica S. Lam (Author), Ravi Sethi (Author), Jeffrey D. Ullman (Author)
“Compilers: Principles, Techniques, and Tools (2nd Edition) ”



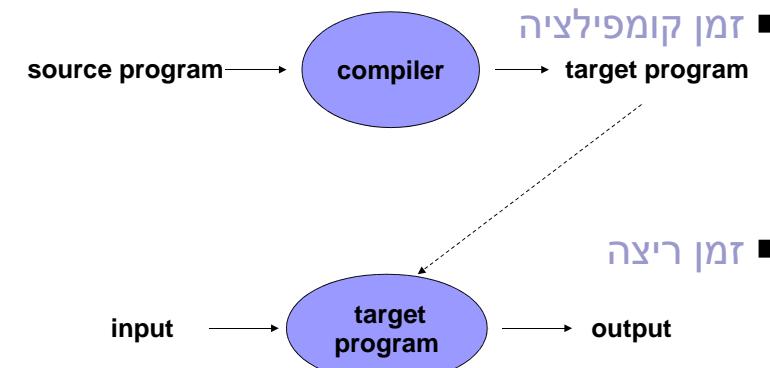
4

הידור – נושא מורכב



5

הידור – מושגי יסוד



6

שיטות הידור – שימושים

- יעד**
קוד מכונה:
SPARC, P690, IA32
- קלט**
שפות תוכנות:
C, Pascal, Assembler, ...
- קידוד עבור אינטראפרטער:**
Java VM, P-Code, ...
- שפות ייצוג מסמכים:**
TeX, HTML
- שפות scripting:**
C-shell, perl
- שפות שאילתת לעבד נתונים**
(SQL)
- שפות לתאורה חומרה (VHDL)**
- שפות בקרה**

7

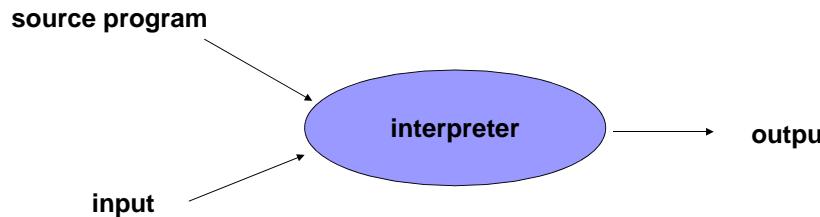
הקשר הרחב – דוגמא

שרשרת כלים



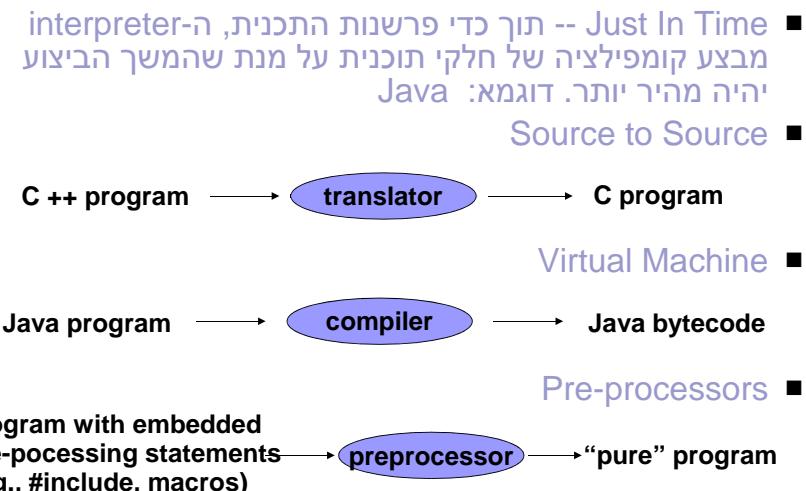
8

אינטראפטציה = פרשנות



9

הידור / אינטראפטציה – הכללות



10

קומPILEזיה – חישבות התחום

- לפיתוח שימושים מתקדמים
- ניצול של כלים לפיתוח קומPILEרים להקלת מאץ הפיתוח
- כל מה שצרכך לקרוא קובץ קלט (קבצי קונפיגורציה ואילך)
- למפתחי תוכנה
 - הבנה עמוקה של האבחנה בין זמן קומPILEציה לזמן ריצה
 - הבנה עמוקה מה יעשה קומPILEר עם התוכנה שלכם
 - (שיפור ריצתה, התראת שגיאותיה)
- שימוש נכון במבנהים שונים של שפות התכנות
- ניצול נכון של ארכיטקטורת המחשב

11

קומPILEזיה – חישבות התחום

- לאנשי שפות תכנות
- תמיינה יעילה בשפה חדשה
- לאנשי ארכיטקטורה של מחשבים
 - הבנה טוביה של האיזון העדין שבין חומרה לתכנה
 - הבנה מעמיקה מה יעשה קומPILEר (כלומר: מה עשה כל תוכנה) עם החומרה שלכם
- לסטודנטים בפקולטה למדעי המחשב
 - חובה להשלמת התואר

12

תורת הקומpileר – תכנים עיקריים

- עקרונות
- מבנה הקומPILEר
- ניתוח מילוני (lexical analysis)
- ניתוח תחבירי (parsing)
- ניתוח סמנטי
- ייצור קוד
- נושאים מתקדמים:
 - אופטימיזציה
 - ניתוח סטטי
- Data-flow analysis
- Virtual Machines-ו Just-In-Time
- קומPILEרים "פתוחים"

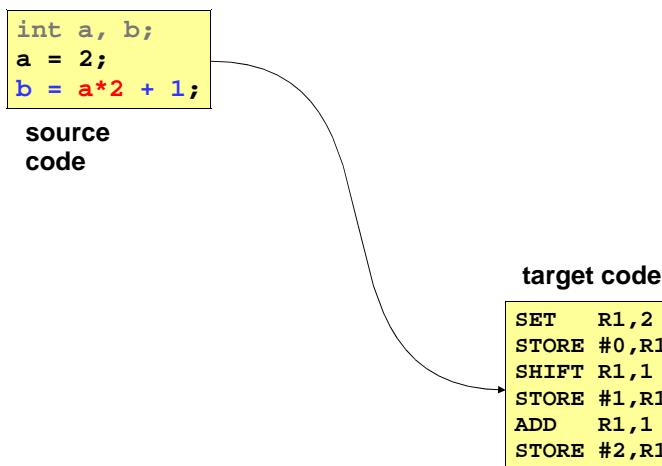
13

מבנה הקומPILEר – תמונה כללית

- Wilhelm and Maurer – Chapter 6 ■
- Aho, Sethi, and Ullman – Chapter 1 ■
- Cooper and Torczon – Chapter 1 ■

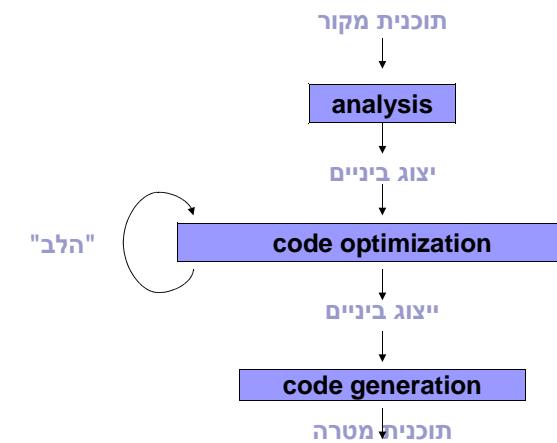
14

קומPILEר – קופסא שחורה



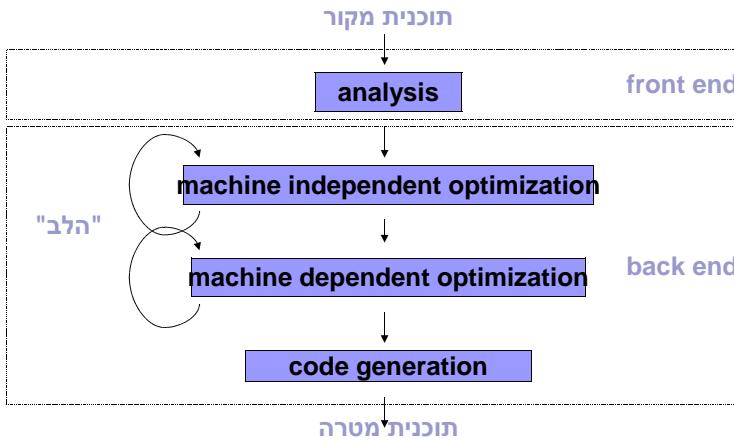
15

קומPILEר – מבנה סכמטי



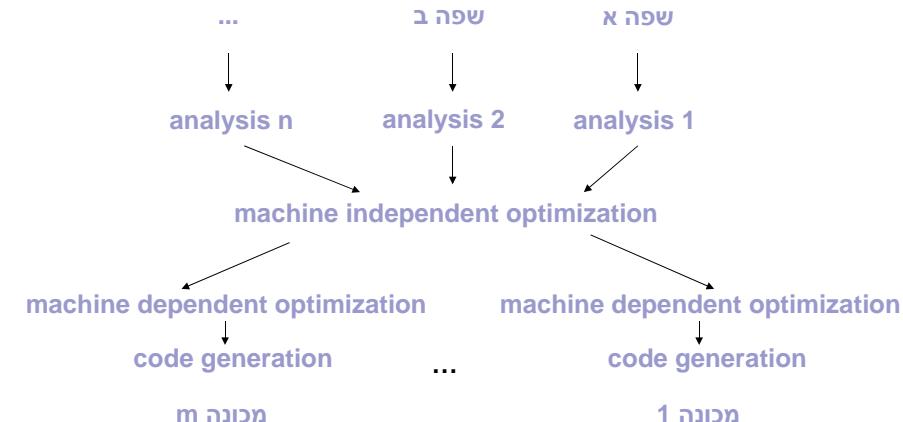
16

קומפיילר – מבנה סכמטי



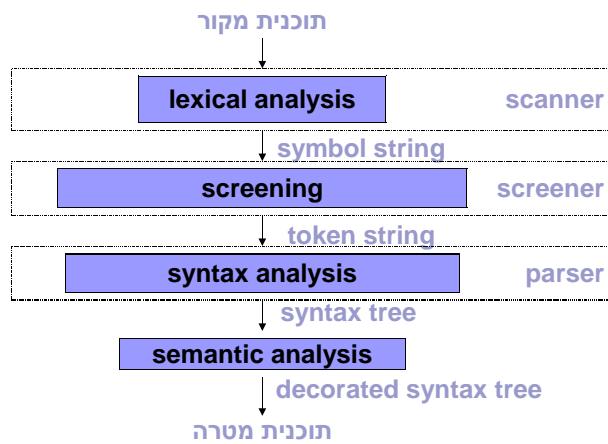
17

שימוש במרכיבי הקומפיילר



18

שלב הניתוט – front end

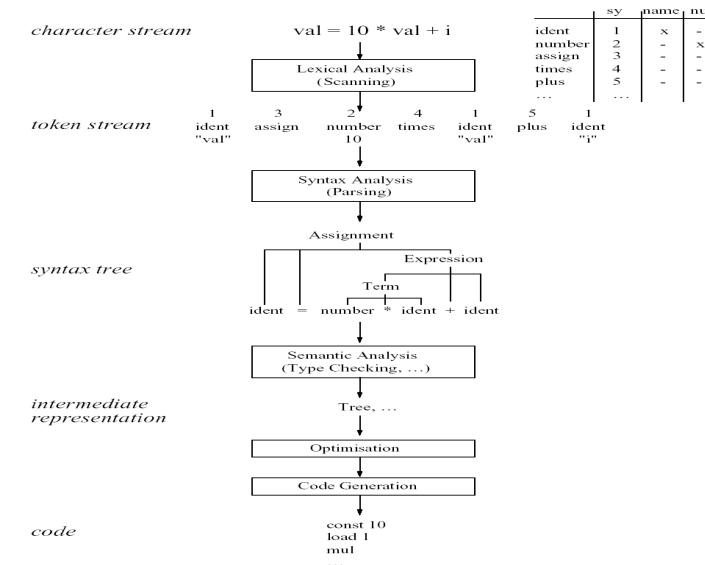


בקומפיילרים רבים רבים שלבים בסוגם בקורס מושכים זה זהה

decorated syntax tree הוא זהה

19

Dynamic Structure of a Compiler



20

אנליזה של ביטוי

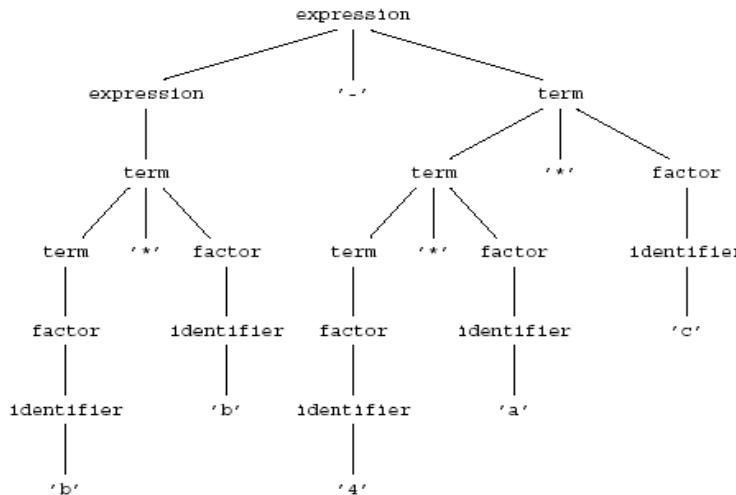


Figure 1.5 The expression $b*b - 4*a*c$ as a parse tree.

21

Abstract Syntax Tree – AST

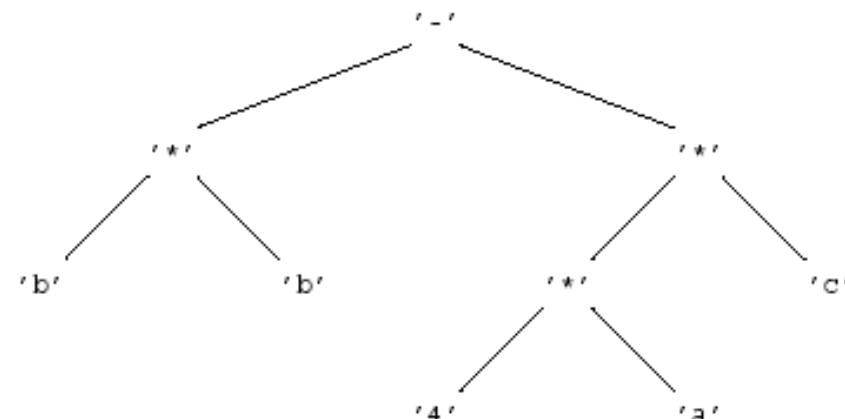


Figure 1.6 The expression $b*b - 4*a*c$ as an AST.

22

Decorated/Annotated AST

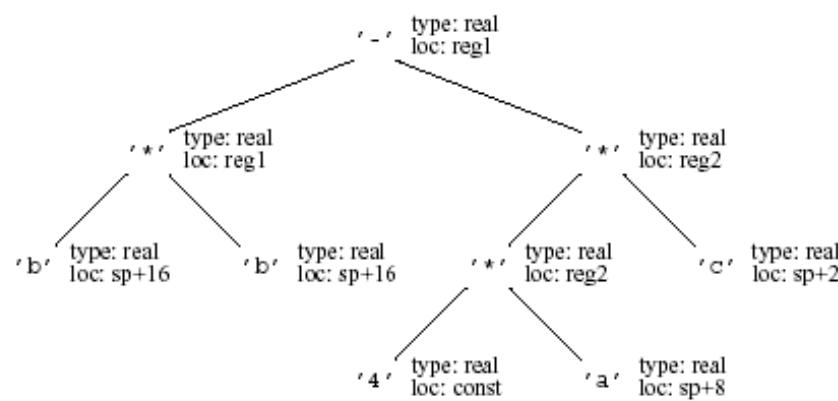


Figure 1.7 The expression $b*b - 4*a*c$ as an annotated AST.

23

מבנה הקומpileר

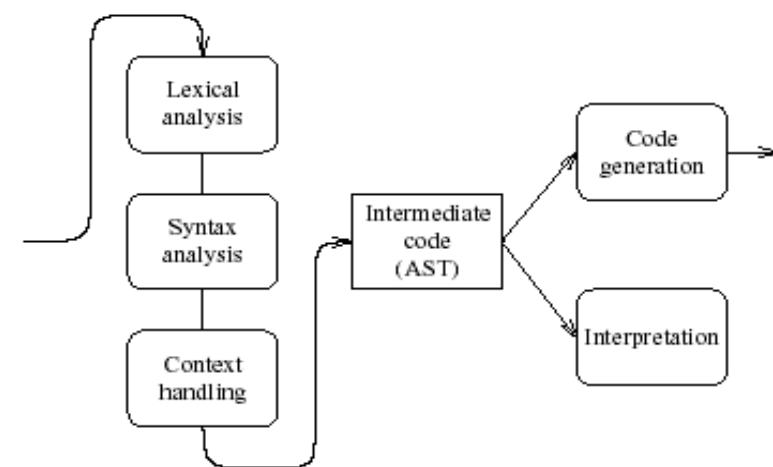
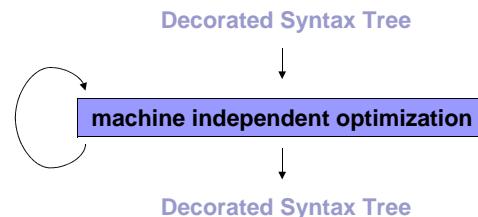


Figure 1.8 Structure of the demo compiler/interpreter.

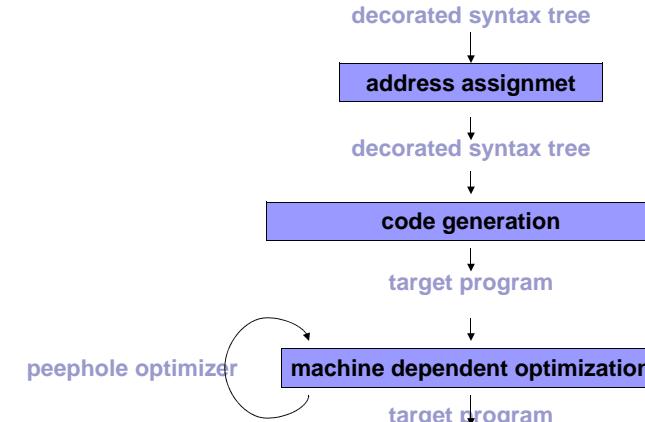
שלב האופטימיזציה



- דוגמאות**
- constant propagation
 - common subexpressions
 - dead code elimination

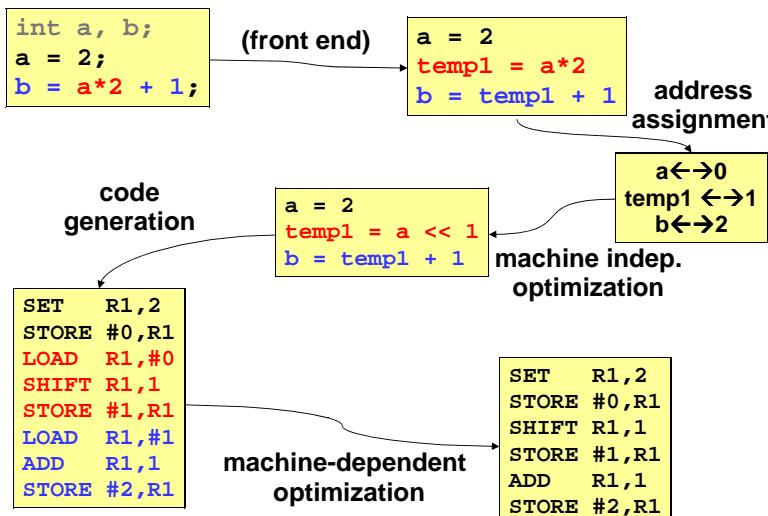
25

שלב הסינטזה (back-end)



26

ה-back-end, דוגמא



27

אופטימיזציה - דוגמא

- Example taken from
- 6.035 Computer Language Engineering - Fall 2007
- <http://web.mit.edu/6.035/www/>

- Constant/Copy propagation
- Algebraic Simplification
- common subexpressions
- dead code elimination
- Loop Invariant Removal
- Strength Reduction
- Register Allocation
- benchmarking

28

...Compilers Optimize Programs for

- Performance/Speed
- Code Size
- Power Consumption
- Fast/Efficient Compilation
- Security/Reliability
- Debugging

29

Optimization Example

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i;
    int x, y;
    x = 0;
    y = 0;
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        x = x + (4*a/b)*i + (i+1)*(i+1);
        x = x + b*y;
    }
    return x;
}
```

30

```
pushq %rbp
movq %rsp, %rbp
movl %edi, -4(%rbp)

movl %esi, -8(%rbp)
movl %edx, -12(%rbp)
movl $0, -20(%rbp)
movl $0, -24(%rbp)
movl $0, -16(%rbp)
movl -16(%rbp), %eax
cmpl -12(%rbp), %eax
jg .L3
movl -4(%rbp), %eax
leal 0(%rax,4), %edx
leaq -8(%rbp), %rax
movq %rax, -40(%rbp)
movl %edx, %eax
movq -40(%rbp), %rcx
.cld

.L2:
    idivl (%rcx)
    movl %eax, -28(%rbp)
    movl -28(%rbp), %edx
    imull -16(%rbp), %edx
    movl -16(%rbp), %eax
    incl %eax
    imull %eax, %eax
    addl %eax, %edx
    leaq -20(%rbp), %rax
    addl %edx, (%rax)
    movl %eax, %eax
    movl %eax, %edx
    imull -24(%rbp), %edx
    leaq -20(%rbp), %rax
    addl %edx, (%rax)
    leaq -16(%rbp), %rax
    incl (%rax)
    jmp .L2
    movl -20(%rbp), %eax
    leave
    ret
```

31

Lets Optimize...

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i, x, y;
    x = 0;
    y = 0;
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        x = x + (4*a/b)*i + (i+1)*(i+1);
        x = x + b*y;
    }
    return x;
}
```

32

Constant Propagation

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i, x, y;
    x = 0;
    y = 0;
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        x = x + (4*a/b)*i + (i+1)*(i+1);
        x = x + b*y;
    }
    return x;
}
```

33

Constant Propagation

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i, x, y;
    x = 0;
    y = 0;
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        x = x + (4*a/b)*i + (i+1)*(i+1);
        x = x + b*y;
    }
    return x;
}
```

34

Constant Propagation

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i, x, y;
    x = 0;
    y = 0;
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        x = x + (4*a/b)*i + (i+1)*(i+1);
        x = x + b*0;
    }
    return x;
}
```

35

Algebraic Simplification

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i, x, y;
    x = 0;
    y = 0;
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        x = x + (4*a/b)*i + (i+1)*(i+1);
        x = x + b*0;
    }
    return x;
}
```

36

Algebraic Simplification

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i, x, y;
    x = 0;
    y = 0;
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        x = x + (4*a/b)*i + (i+1)*(i+1);
        x = x + b*0;
    }
    return x;
}
```

37

Algebraic Simplification

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i, x, y;
    x = 0;
    y = 0;
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        x = x + (4*a/b)*i + (i+1)*(i+1);
        x = x;
    }
    return x;
}
```

38

Copy Propagation

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i, x, y;
    x = 0;
    y = 0;
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        x = x + (4*a/b)*i + (i+1)*(i+1);
        x = x;
    }
    return x;
}
```

39

Copy Propagation

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i, x, y;
    x = 0;
    y = 0;
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        x = x + (4*a/b)*i + (i+1)*(i+1);
        x = x;
    }
    return x;
}
```

40

Copy Propagation

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i, x, y;
    x = 0;
    y = 0;
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        x = x + (4*a/b)*i + (i+1)*(i+1);
    }
    return x;
}
```

41

Common Subexpression Elimination

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i, x, y;
    x = 0;
    y = 0;
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        x = x + (4*a/b)*i + (i+1)*(i+1);
    }
    return x;
}
```

42

Common Subexpression Elimination

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i, x, y;
    x = 0;
    y = 0;
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        x = x + (4*a/b)*i + (i+1)*(i+1);
    }
    return x;
}
```

43

Common Subexpression Elimination

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i, x, y;
    x = 0;
    y = 0;
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        t = i+1;
        x = x + (4*a/b)*i + t*t;
    }
    return x;
}
```

44

Dead Code Elimination

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i, x, y;
    x = 0;
    y = 0;
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        t = i+1;
        x = x + (4*a/b)*i + t*t;
    }
    return x;
}
```

45

Dead Code Elimination

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i, x, y;
    x = 0;
    y = 0;
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        t = i+1;
        x = x + (4*a/b)*i + t*t;
    }
    return x;
}
```

46

Dead Code Elimination

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i, x, y;
    x = 0;
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        t = i+1;
        x = x + (4*a/b)*i + t*t;
    }
    return x;
}
```

47

Loop Invariant Removal

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i, x, y;
    x = 0;
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        t = i+1;
        x = x + (4*a/b)*i + t*t;
    }
    return x;
}
```

48

Loop Invariant Removal

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i, x, y;
    x = 0;
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        t = i+1;
        x = x + (4*a/b)*i + t*t;
    }
    return x;
}
```

49

Loop Invariant Removal

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i, x, y, u;
    x = 0;
    u = (4*a/b);
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        t = i+1;
        x = x + u*i + t*t;
    }
    return x;
}
```

50

Strength Reduction

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i, x, y, u;
    x = 0;
    u = (4*a/b);
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        t = i+1;
        x = x + u*i + t*t;
    }
    return x;
}
```

51

Strength Reduction

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i, x, y, u;
    x = 0;
    u = (4*a/b);
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        t = i+1;
        x = x + u*i + t*t;
    }
    return x;
}
```

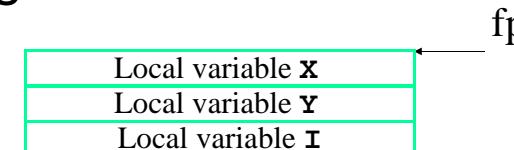
52

Strength Reduction

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i, x, y, u, v;
    x = 0;
    u = ((a<<2)/b);
    v = 0;
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        t = i+1;
        x = x + v + t*t;
        v = u*i
    }
    return x;
}
```

53

Register Allocation



54

Register Allocation

A diagram illustrating register allocation. A vertical stack of three boxes represents the stack frame. The top box is labeled "Local variable x", the middle box is labeled "Local variable y", and the bottom box is labeled "Local variable I". A large black X is drawn across all three boxes. An arrow points from the label "fp" (frame pointer) to the top of the stack.

```
$r8d      = x
$r9d      = t
$r10d = u
$ebx      = v
$ecx      = i
```

55

Optimized Example

```
int sumcalc(int a, int b, int N)
{
    int i, x, y, u, v;
    x = 0;
    u = ((a<<2)/b);
    v = 0;
    for(i = 0; i <= N; i++) {
        t = i+1;
        x = x + v + t*t;
        v = u*i
    }
    return x;
}
```

56



Unoptimized Code

```

pushq  $rbp
movq  %rsp, %rbp
movl  %edi, -4(%rbp)
movl  %esi, -8(%rbp)
movl  %eax, -12(%rbp)
movl  $0, -20(%rbp)
movl  $0, -24(%rbp)
movl  $0, -16(%rbp)
.L2:  movl  -16(%rbp), %eax
      cmpq  -12(%rbp), %eax
      jg   .L3
      movl  -4(%rbp), %eax
      leal  0(%eax, 4)*%edx
      lead  -8(%rbp), %rax
      movq  %rax, -40(%rbp)
      movl  %edx, %eax
      movq  -40(%rbp), %rcx
      cltd
      idivl (%rcx)
      movl  %eax, -28(%rbp)
      movl  -28(%rbp), %edx
      imull -16(%rbp), %edx
      movl  -16(%rbp), %eax
      incl  %eax
      imull %eax, %eax
      addl  %eax, %edx
      lead  -20(%rbp), %rax
      addl  %eax, %rax
      movl  -8(%rbp), %eax
      movl  %eax, %edx
      imull -24(%rbp), %edx
      lead  -20(%rbp), %rax
      addl  %edx, (%rax)
      lead  -16(%rbp), %rax
      incl  (%rax)
      jmp   .L2
.L3:  movl  -20(%rbp), %eax
      leave
      ret

```

Inner Loop:

$10 * \text{mov} + 5 * \text{lea} + 5 * \text{add/inc}$
 $+ 4 * \text{div/mul} + 5 * \text{cmp/br/jmp}$
 $= 29 \text{ instructions}$

Execution time = 43 sec

Optimized Code

```

.L5:  xorl  %r8d, %r8d
      xorl  %ecx, %ecx
      movl  %edx, %r9d
      cmpl  %edx, %r8d
      jg   .L7
      sall  $2, %edi
      movl  %edi, %eax
      cltd
      idivl %esi
      leal  1(%rcx), %edx
      movl  %eax, %r10d
      imull %ecx, %r10d
      movl  %edx, %ecx
      imull %edx, %ecx
      leal  (%r10,%rcx), %eax
      mvl  %edx, %ecx
      addl  %eax, %r8d
      cmpl  %r9d, %edx
      jle   .L5
      movl  %r8d, %eax
      ret

```

$4 * \text{mov} + 2 * \text{lea} + 1 * \text{add/inc} +$
 $3 * \text{div/mul} + 2 * \text{cmp/br/jmp}$
 $= 12 \text{ instructions}$

Execution time = 17 sec