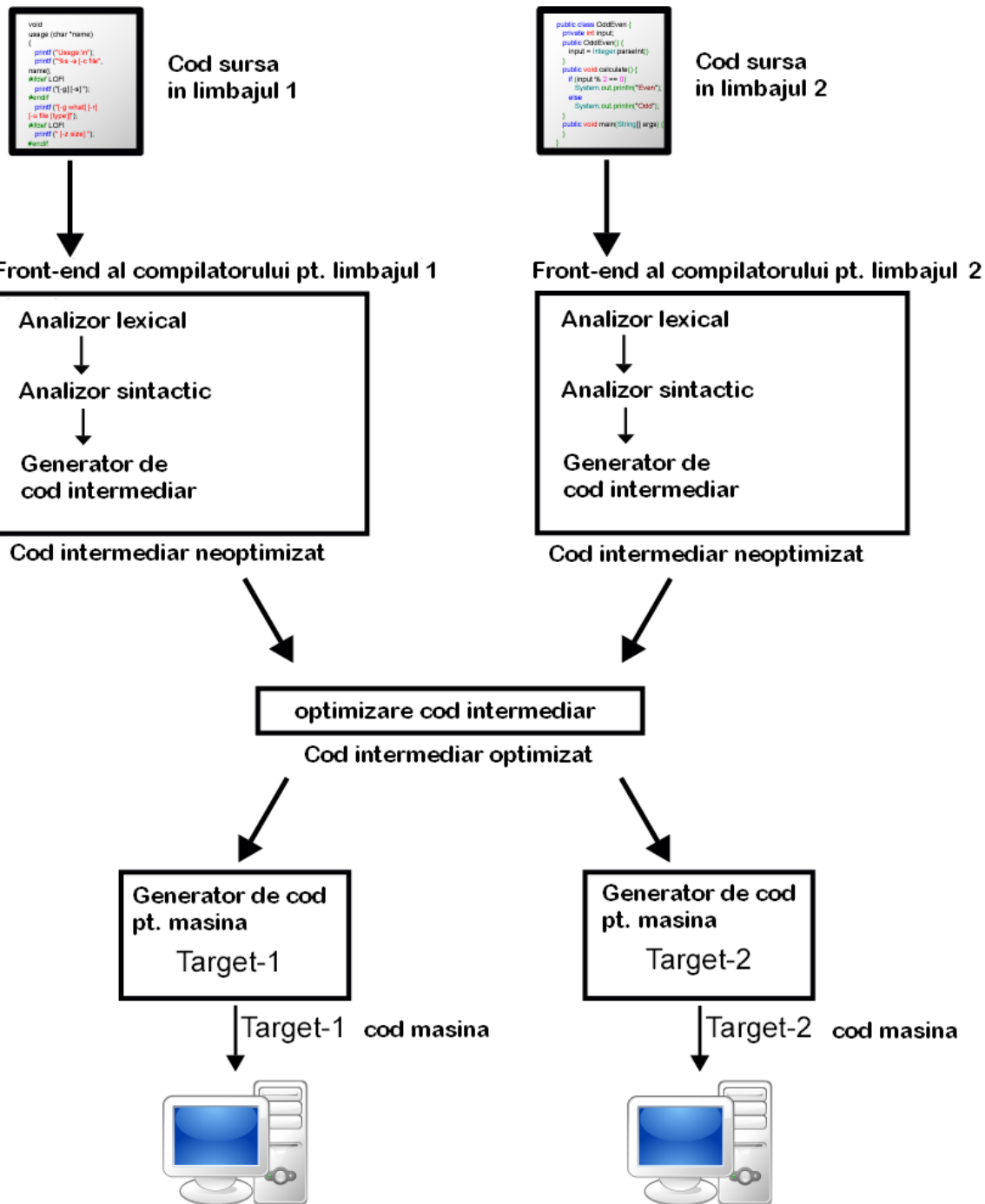


Compiler:
multi-limbaj,
multi-target
(masina)

in stransa
legatura cu
separarea
fazelor



Example:

CIL - Common Intermediate Language

- Microsoft .Net

anterior cunoscut sub numele MSIL

(Microsoft Intermediate Language)

RTL - register transfer language

- GNU Compiler Collection

- multe alte compilatoare

Codul intermediar

- limbaj intermediar:
 - usor de transcris din arborele sintactic
 - usor de translatat in cod masina
-
- proiectat inclusiv pt. a fi inteles/utilizat de oameni
 - mai apropiat de limbajul procesorului decat limbajul sursa

Codul intermediar

- limbaj intermediar:
 - usor de transcris din arborele sintactic
 - usor de translatat in cod masina

Reprezentari intermediare:

"*intre*" arborele de analiza sintactica si ASM

- high-level: mentine structura limbajului
- mid-level: independent de limbaj si masina (*tinde sa fie*)
- low-level: dependent de masina

Codul intermediar

- limbaj intermediar:
 - mai apropiat de limbajul *procesorului* decat limbajul sursa

limbaj de asamblare

In mod uzual, o masina de tipul x86 are:

- Registri
- Memorie, incluzand: stiva , programul propriu-zis
- Instructiunile limbajului masina, incluzand instr. de
 - mutare a datelor intre registri si memorie
 - calcul: aritmetice ,...

Codul intermediar

- limbaj intermediar:
 - usor de transcris din arborele sintactic
 - usor de translatat in cod masina

Reprezentari :

- expresii bazate pe arbori
- cod intermediar cu 3 adrese
 - cvadrupe, triplete, ...

Arbori sintactici

“Abstract syntax trees”

Alte denumiri (intalnite in literatura de specialitate, in lb/ romana)

- arbori de sintaxa abstracta
- arbori sintactici abstracti

Arbori sintactici

- reprezentare apropiata de structura sintactica a programelor
- nu este arborele de derivare, ci o varianta simplificata

Proprietati:

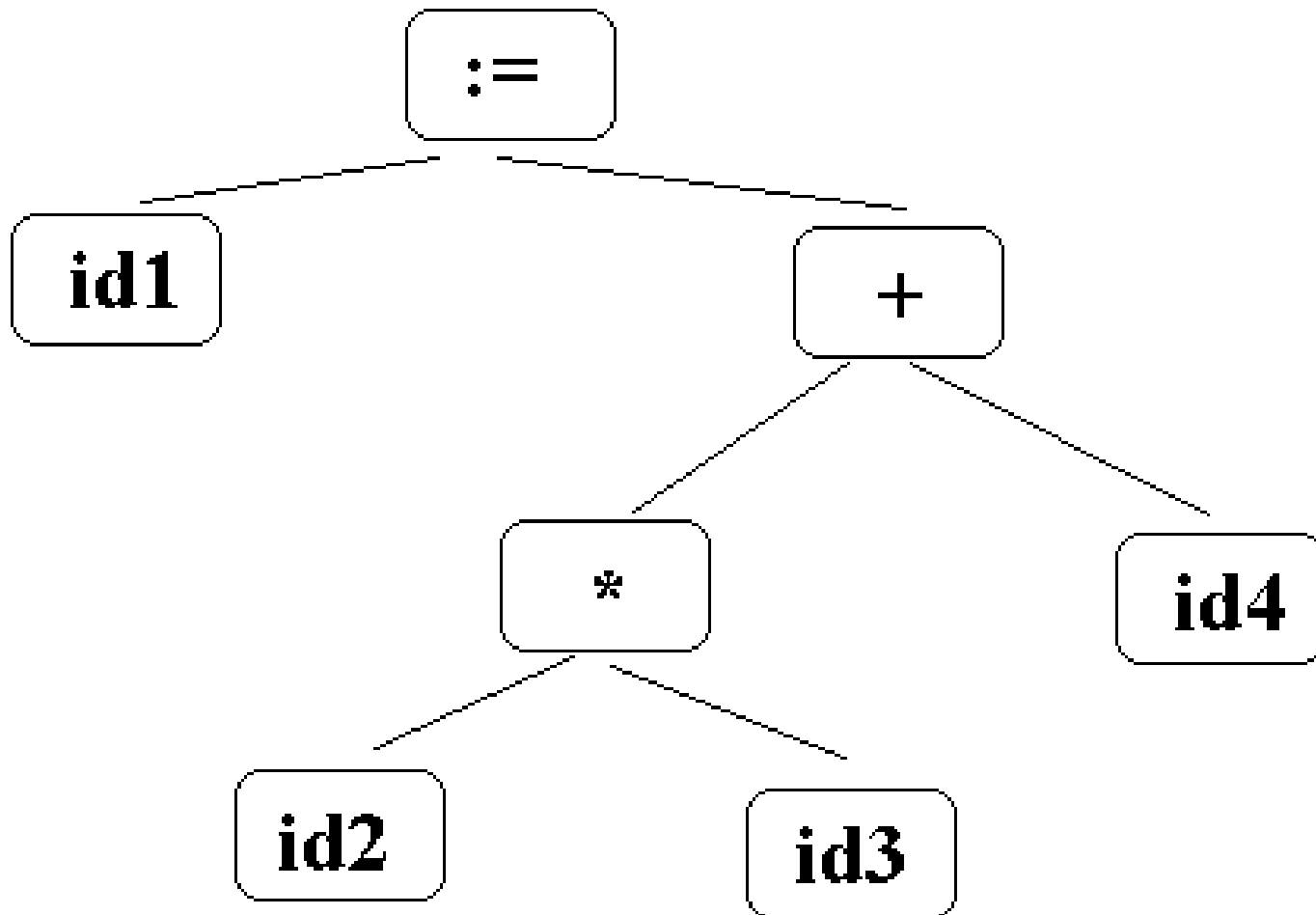
- nodurile interioare sunt operatori
- descendentii unui nod sint *operanzii* lui
 - ➔ fiecare subarbore formeaza o "*unitate logica*"

Exemplu: **phc**

compilator open source pentru PHP
scriptul PHP este reprezentat intern ca
un arbore sintactic abstract

Arbori sintactici

- Exemplu: $\text{id1} := \text{id2} * \text{id3} + \text{id4}$



Arbori sintactici

Exercitii/exemple:

Dati arb. sint. abstr. pentru urmatoarea instr. if:

- if $id1 > id2$ then $id3 := id2$
 else $id3 := id1$

Dati arb. sint. abstr. pentru urmatoarea instr. while:

- while $id1 > id2$ do
 $id1 := id2 - id1$

Forma poloneza

- aceeasi idee ca si la:
forma poloneza postfixata pentru expr. aritmetice
- exemplu:
$$\text{id1} := \text{id2} * \text{id3} + \text{id4} \quad \Rightarrow \quad \text{id1 id2 id3} * \text{id4} + :=$$
- operatorii apar in ordinea in care se executa operatiile

Avantaj:

evaluarea: parcurgand o singura data expresia si executand operatiile tinand cont de aritatea lor

Cod intermediar cu 3 adrese

- secventa de instructiuni cu forma generala:
<rezultat> := <arg1> <operator> <arg2>
- operatii:
 - binare
 - unare – se reprezinta doar un operand
- reprezentare
 - cvadrupe
 - triplete
 - triplete indirecte

ex.
expresii aritmetice

C.i. cu 3 adrese – repr. cvadrupe

- structura tip inregistrare ce contine 4 campuri:

operator	arg1	arg2	rez
----------	------	------	-----

Exemplu:

$A := B * (C + D)$

operator	arg1	arg2	rez
...
+	C	D	T1
*	B	T1	T2
:=	T2		A

C.i. cu 3 adrese – repr. triplete

- structura tip inregistrare ce contine 3 campuri:

operator	arg1	arg2
----------	------	------

- se renunta la introducerea numelor temporare ce stocheza rezultate intermediare
- se considera ca instructiunea care calculeaza o valoare temporara retine acea valoare

C.i. cu 3 adrese – repr. triplete

Exemplu:

$A := B * (C + D)$

	operator	arg1	arg2
...
(51)	+	C	D
(52)	*	B	(51)
(53)	:=	A	(52)

C.i. cu 3 adrese – r. triplete indirecte

- codul contine instructiunile intr-o ordine oarecare
- pentru a obtine ordinea in care se executa operatiile, se foloseste un tabel suplimentar cu 2 campuri:

nr. de ordine a operatiei	nr. operatiei propriu-zise
------------------------------	-------------------------------

C.i. cu 3 adrese – triplete indirecte

nr. de ordine a operatiei	nr. operatiei propriu-zise
51	131
52	132
53	133

...

(131)

(132)

(133)

operator	arg1	arg2
...
+	C	D
*	B	(131)
:=	(132)	

Observatii:

- cvadrupele necesita mai mult spatiu, datorita numelor temporare
- spatiu:
cvadrupe > triplete indirecte > triplete
- triplete indirecte:
orice rearanjari ale codului (faza de optimizare)
implica modificari doar in ordinea adreselor, si nu in ordinea listei de triplete

Cvadruple (conventii pt. ex. cu care vom lucra noi)

- operanzi: constanta numerica
valoarea unei variabile
- **operanzi speciali**
 - @ adresa variabilei
 - ^ variabila de la adresa indicata de valoarea variabilei
- operatii
 - aritmetice binare: +, *, ...
 - aritmetice unare: -
 - de atribuire (copiere): :=
 - salt neconditionat goto et
 - salt conditionat g<operlogic> exp1 exp2 et

Exercitii: traduceti in cod intermediar cu 3 adrese

- $a := b + (c * d)$
- $a := 7$
- PP: $a, b: \text{byte}$
while $a > b$ do $a := a - b$;
- PP: $a, i: \text{byte}$
for $i := 1$ to a do ...
- PP: $t: \text{array}[..5] \text{ of byte}$
 $t[3] := 7$
- PP $\text{int } t[5][10];$
 $t[3][7] = 20;$
- PP $a: \text{record}$
 $x: \text{byte};$
 $y: \text{real};$
 $z: \text{integer}$
 end
 $a.y := 2$

Optimizare cod intermediar

rearanjarea codului intermediar in vederea obtinerii unui program mai eficient

- realizarea unor calcule in mom. compilarii
- eliminarea operatiilor redundante si a expresiilor comune
- eliminarea codului inaccesibil (*secvente moarte*)
- scurtcircuitarea expresiilor logice
- factorizarea invariantilor de cicluri
- ...

optimizari
locale

optimizarea
ciclurilor