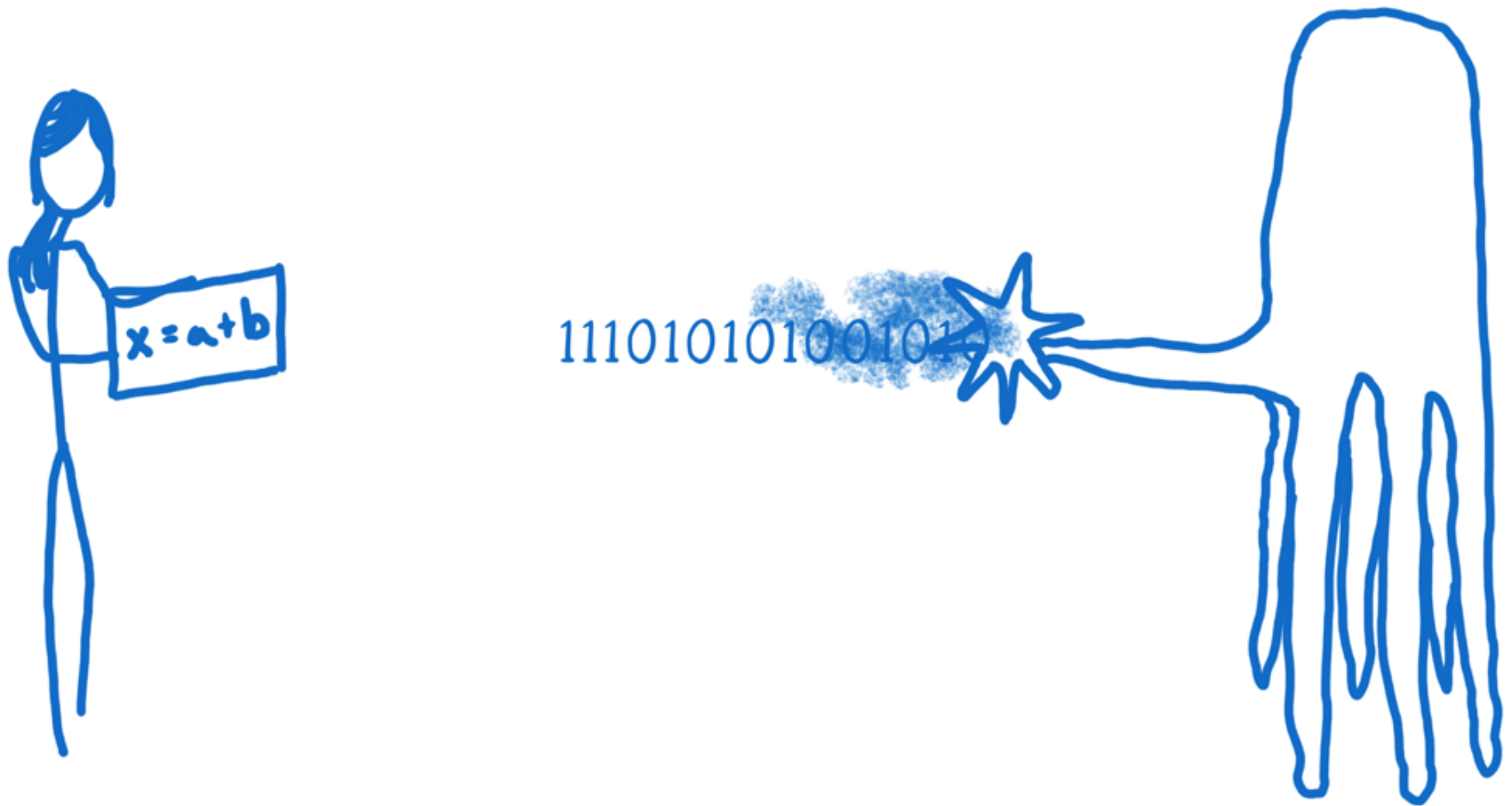


Teoria e Implementação de Linguagens Computacionais

aka Compiladores (IF688)

Leopoldo Teixeira
imt@cin.ufpe.br | [@leopoldomt](https://twitter.com/leopoldomt)

A definição de uma
linguagem é essencial
para a comunicação



Como expressar uma
linguagem que o
computador entenda?

Linguagens de Programação

No entanto, antes de
rodar um programa...

...precisamos traduzi-lo em
algo que um computador
possa executar

COMPILADORES

traduzir de uma linguagem
fonte (mais abstrata) para uma
linguagem alvo (mais concreta)

linguagem de programação
vs.
linguagem natural

níveis de abstração

Programa Fonte



Compilador



Programa Alvo

código-fonte

otimizado para humanos...

código assembly

otimizado para hardware...

quando surgiu a primeira
linguagem de programação?

Plankalkül (1943)

apenas projetada...

Short Code (1949)

John Mauchly

Mais História...

- No início dos anos 50, Grace Hopper desenvolveu o sistema A-0 para UNIVAC I
- 1957: Compilador de FORTRAN feito pela IBM
- 1962: Primeiro bootstrapping compiler para Lisp
- ... hoje em dia: milhares de linguagens...

compiladores...

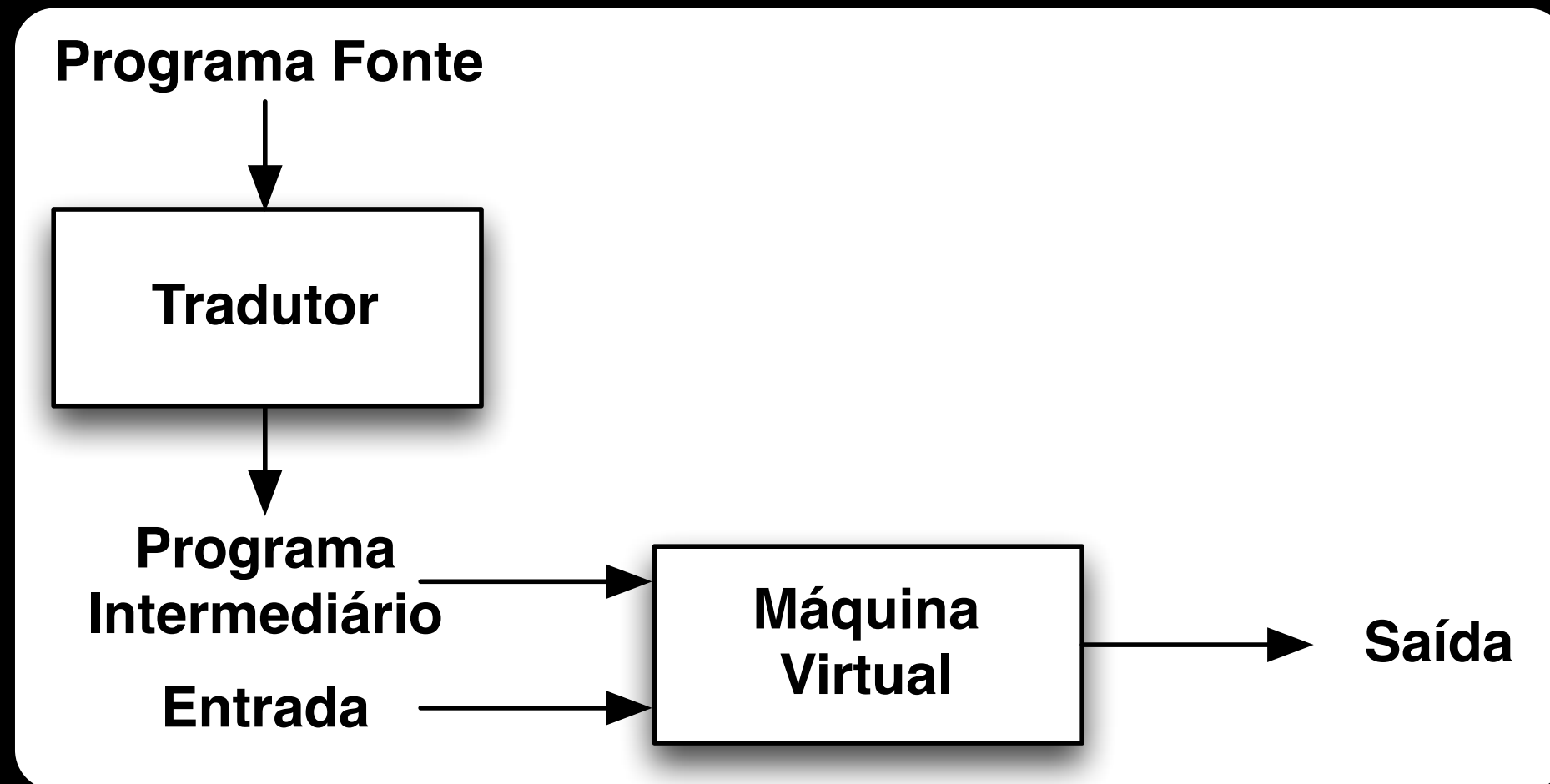






Compilador
vs.
Interpretador

E Java, se
encaixa onde?



Princípios Fundamentais

*O compilador deve
preservar o sentido do
programa sendo compilado.*

*muita pesquisa sendo feita em provar
que um compilador é correto...*

*procure por CompCert,
Verified Software Toolchain, Vellvm...*

*O compilador deve melhorar
o programa fonte de alguma
forma discernível.*

What's in the box?

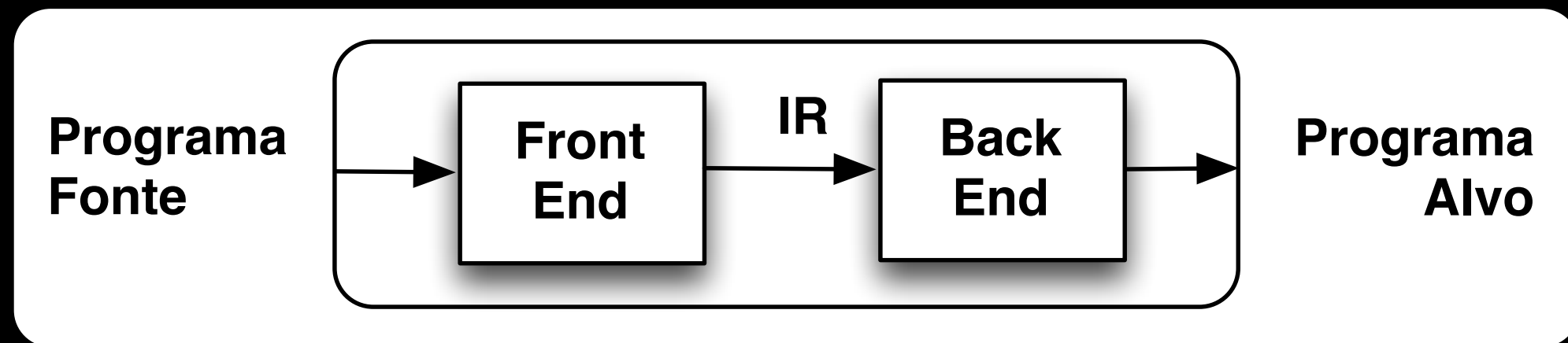
Compilador

dividir para conquistar

tradução em passos

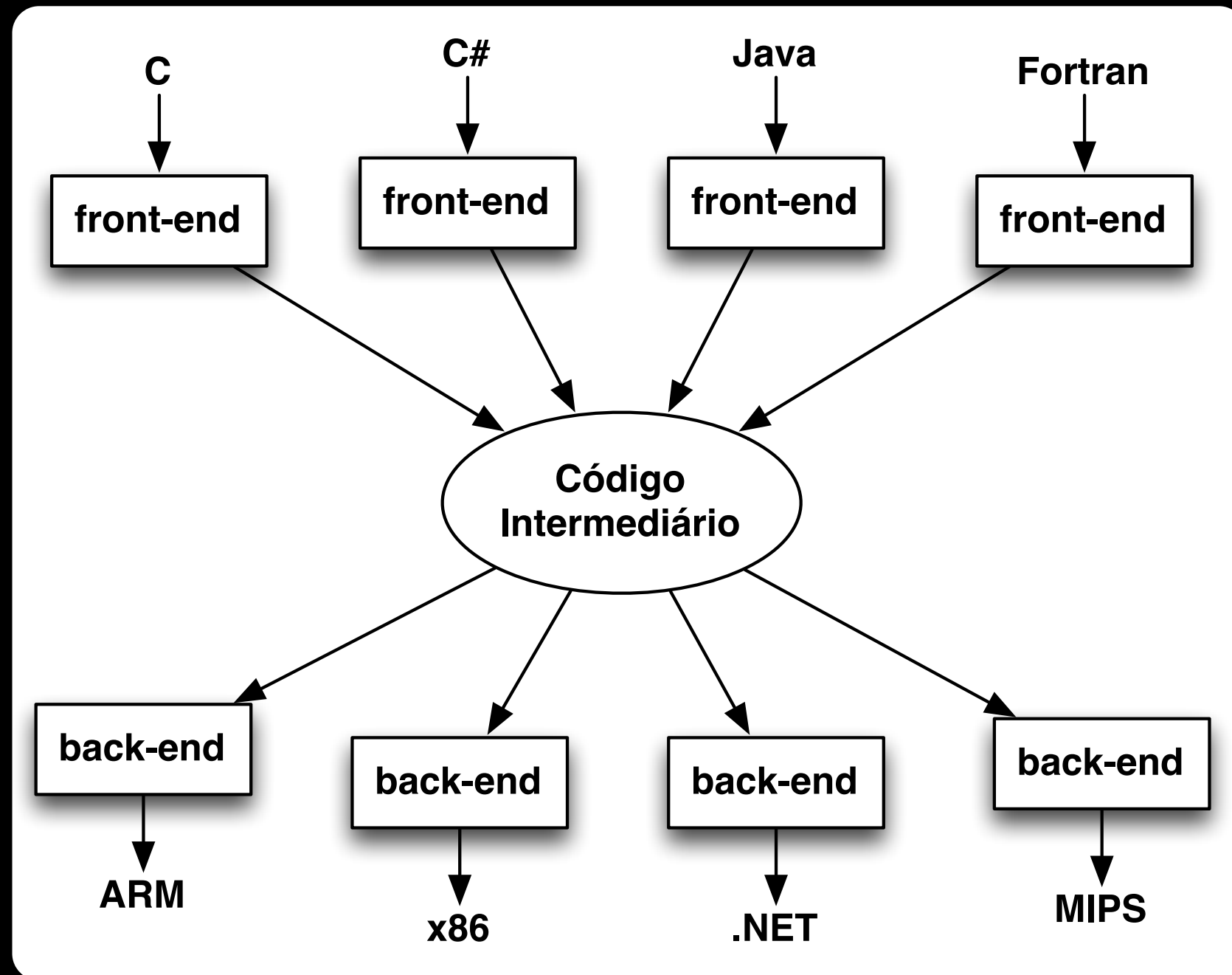
Duas Grandes Fases Análise e Síntese

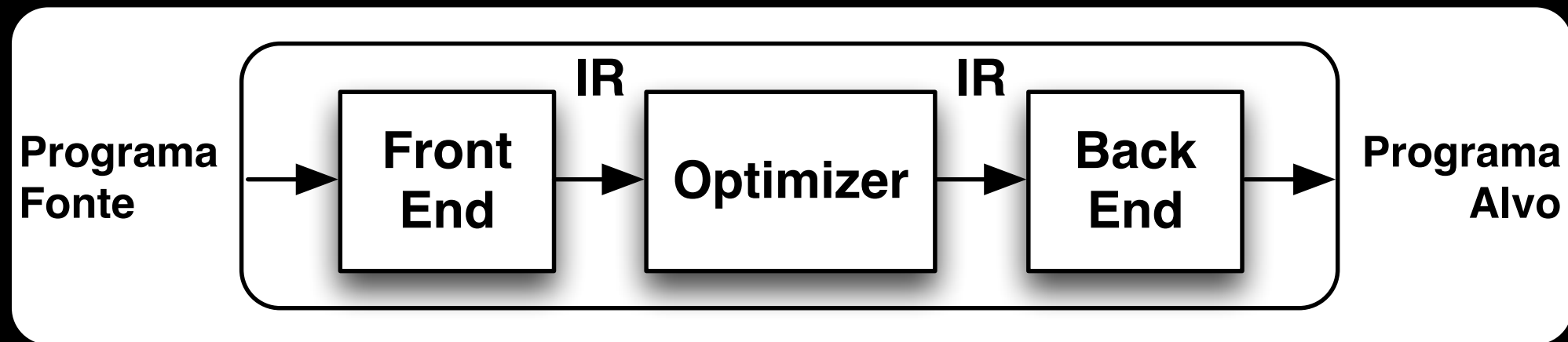
Adaptado de Keith Cooper, Linda Torczon.
Engineering a Compiler (2nd Edition)



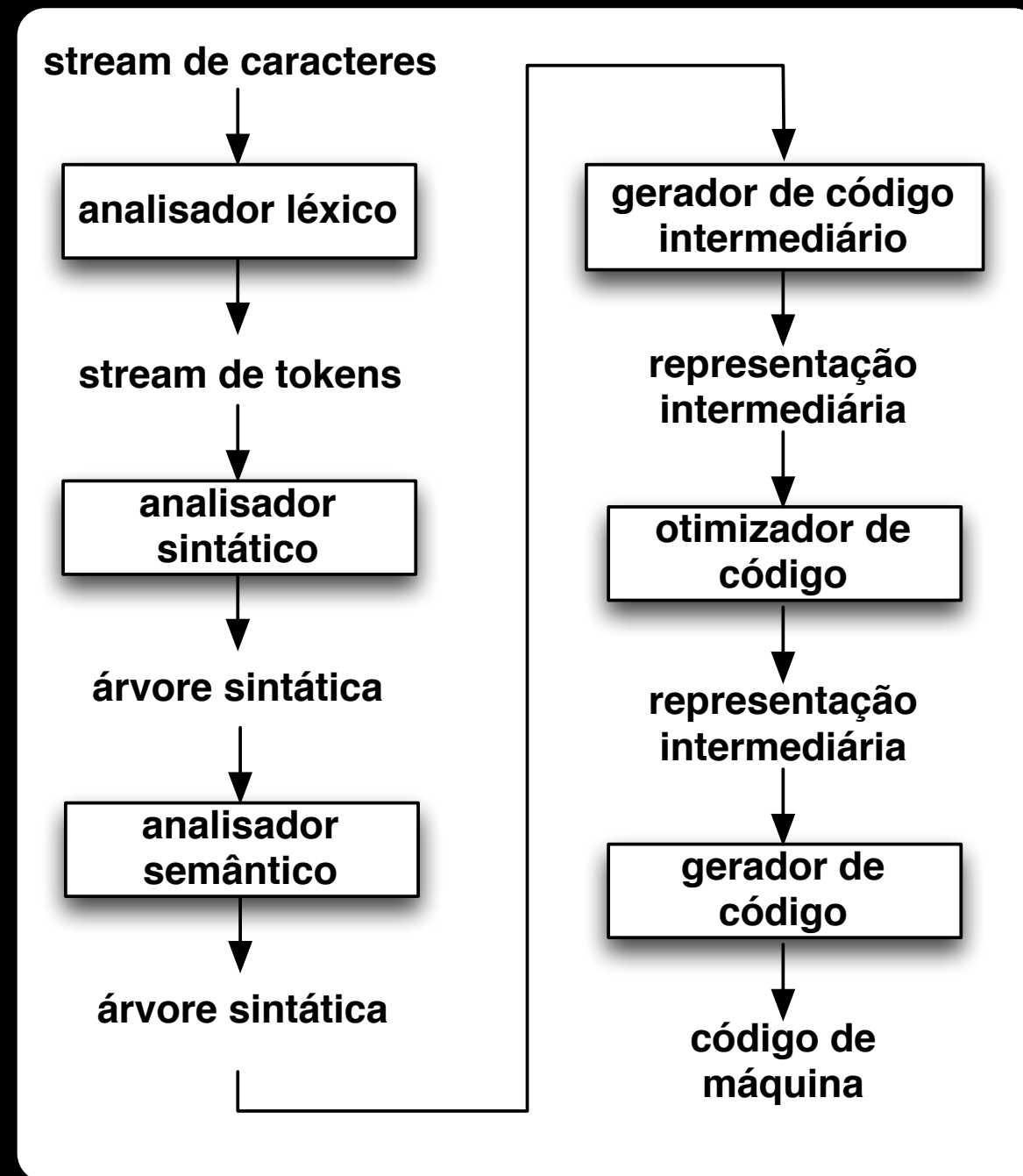
quais as vantagens de
separar as fases e usar
representação intermediária?

Separação permite criar múltiplos compiladores





What's in the box?



Análise

(front-end)

Análise do programa fonte

- Análise léxica
 - Organiza caracteres de entrada em grupos, chamados tokens
- Análise sintática
 - Organiza tokens em uma estrutura hierárquica
- Análise semântica
 - Checa se o programa respeita regras básicas de consistência

Análise léxica (*scanning*)

- Lê os caracteres de entrada e os agrupa em sequências chamadas tokens
- Os tokens podem conter algum valor associado
- Os tokens são consumidos na fase seguinte (parsing)

Exemplo

```
position = initial + rate * 60
```

Exemplo

```
position = initial + rate * 60
```



Analizador
Léxico

<identificador, 1>, **<=>**,
<identificador, 2>, **<+>**,
<identificador, 3>, **<*>**,
<number, 60>

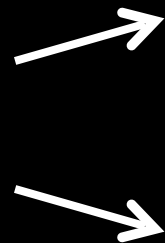


Tabela de
Símbolos

	nome	tipo	...
1	position	-	
2	initial	-	
3	rate	-	
...			

Análise Léxica

Analizador
Léxico

O Projetista do compilador
caracteriza o analisador
léxico por meio de
expressões regulares
(ERs)

Análise Léxica

Analizador
Léxico

O Projetista do compilador caracteriza o analisador léxico por meio de expressões regulares (ERs)

A geração do analisador léxico é automática a partir da definição das ERs.
Ver: JFlex, lex, FLEX, etc...

Tabela de símbolos

- Estrutura de dados usada para guardar identificadores e informações sobre eles.
- Por exemplo:
 - tipo do identificador
 - escopo: onde o identificador é válido no programa
 - se for um procedimento ou função: número e tipo dos argumentos, forma de passagem dos parâmetros e tipo do resultado.

Tabela de símbolos

	nome	tipo	...
1	position	-	
2	initial	-	
3	rate	-	
...			

Tabela de símbolos

	nome	tipo	...
1	position	-	
2	initial	-	
3	rate		
...			

Usada e atualizada em várias etapas do processo de compilação.

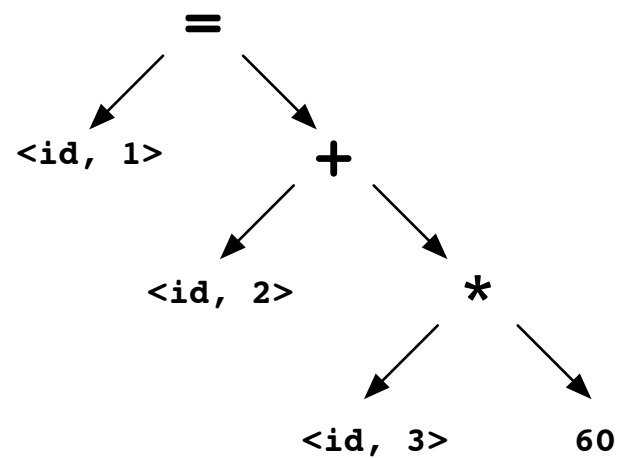
Análise sintática (*parsing*)

- Entrada: tokens gerados pela fase anterior
- Com base nos tokens, cria uma representação hierárquica para representar a estrutura gramatical do programa fonte
- Tipicamente utilizam-se árvores sintáticas, onde cada nó interno representa uma operação e os nós filhos representam argumentos

<identificador, 1>, <=>,
<identificador, 2>, <+>,
<identificador, 3>, <*>,
<number, 60>



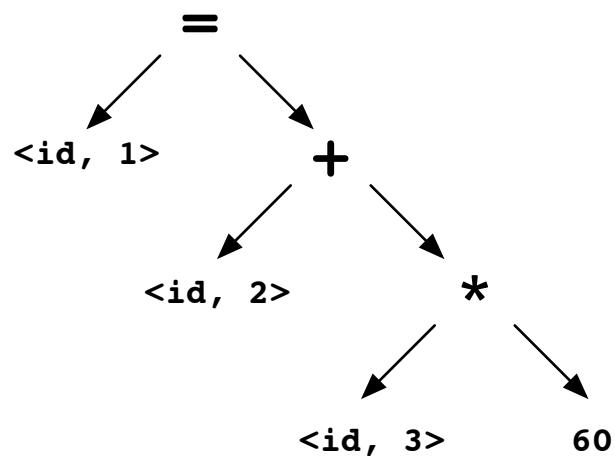
Analizador
Sintático



<identificador, 1>, <=>,
<identificador, 2>, <+>,
<identificador, 3>, <*>,
<number, 60>



Analizador
Sintático

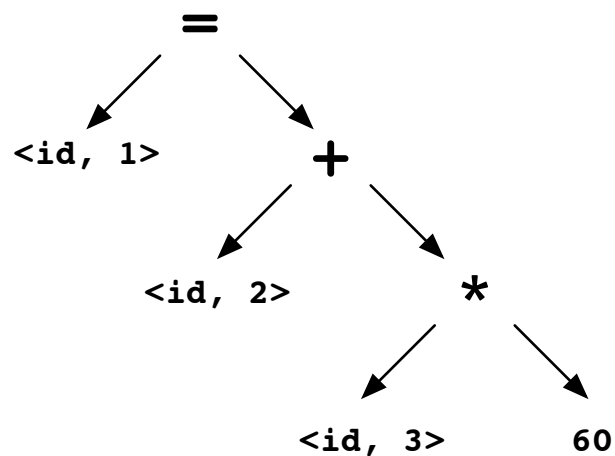


**Gramática livre de
contexto (BNF)
caracteriza a
linguagem**

<identificador, 1>, <=>,
<identificador, 2>, <+>,
<identificador, 3>, <*>,
<number, 60>



Analizador
Sintático



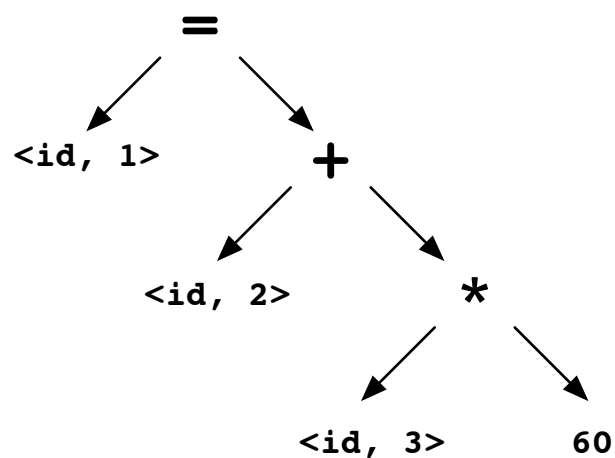
**Gramática livre de
contexto (BNF)**

**A geração do parser a
partir de uma BNF pode
ser automatizada. Vide:
CUP, bison, yacc, etc...**

<identificador, 1>, <=>,
<identificador, 2>, <+>,
<identificador, 3>, <*>,
<number, 60>



Analizador
Sintático



**Gramática livre de
contexto (BNF)**

**A geração do parser a
partir de uma
gramática livre de
contexto (BNF)**

**Para cada classe
gramatical da BNF
haverá uma estrutura de
dados correspondente**

Análise Semântica

- Usa a árvore sintática e a tabela de símbolos para checar consistência semântica do programa com a definição da linguagem
- Por exemplo: *type checking*
- A linguagem pode permitir *coercions*
 - conversão automática de tipos compatíveis

Exemplo

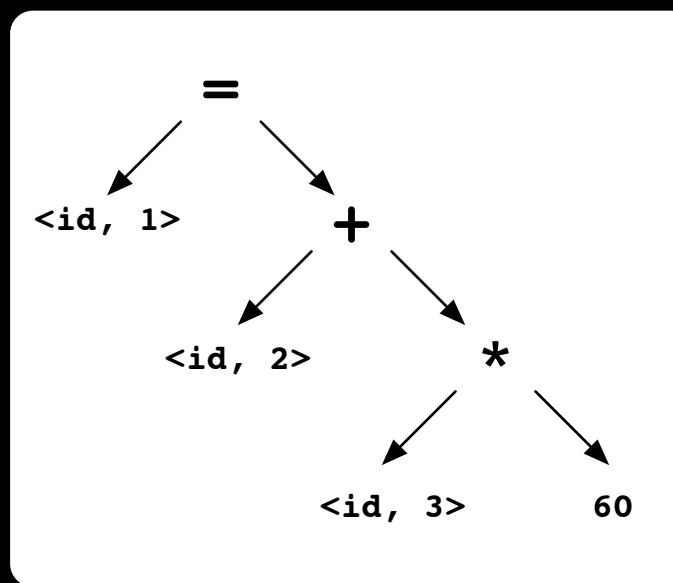
x = x + 3.0

é uma expressão correta?

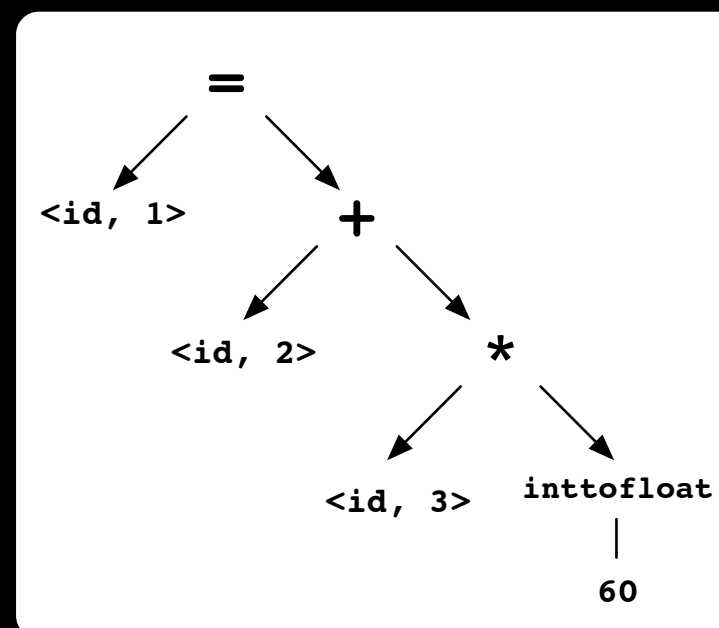
Verificação de tipos

`x = x + 3.0`

está sintaticamente correta, mas pode estar
semanticamente certa ou errada,
dependendo do tipo de **`x`**



Analizador
Semântico



Intermediate Representations

Código Intermediário

- Durante o processo de tradução, um compilador pode construir uma ou mais representações intermediárias do programa
- Árvores sintáticas são representações intermediárias, usadas durante a fase de análise

Código Intermediário

- Muitos compiladores geram uma representação intermediária de baixo nível, similar à linguagem de máquina
- Esta linguagem deve, idealmente, ser fácil de ser produzida e fácil de ser analisada e transformada para a linguagem destino
- Exemplo: *three-address code*
 - no máximo três operandos por instrução

```
position = initial + rate * 60
```

```
id1 = id2 + id3 * inttofloat(60)
```



Gerador de Código
Intermediário



```
t1 = inttofloat(60)  
t2 = id3 * t1  
t3 = id2 + t2  
id1 = t3
```

Otimização

Otimização de Código

- Realiza transformações no código com objetivo de melhorar algum aspecto relevante
 - desempenho, memória, tamanho do executável, consumo de energia, etc...
- Análise + Transformação
- Pode ser específica a uma arquitetura ou geral
 - Específica: register allocation
 - Geral: *Constant (folding and) propagation*

Análise

- Determina onde o compilador pode aplicar otimizações de forma segura e benéfica
- Análise de fluxo de dados
 - sistemas de equações envolvendo conjuntos, derivados da estrutura do código
- Análise de dependências
 - raciocinar sobre valores que podem ser assumidos por subexpressões

Transformação

- O compilador usa os resultados da análise para reescrever o código de forma mais eficiente
- Mover código, reduzir código...
- Variam em efeito, escopo, e análise necessária para habilitá-las

O que dá pra otimizar?

```
t1 = inttofloat(60)
t2 = id3 * t1
t3 = id2 + t2
id1 = t3
```



Otimizador de
Código



Constant Propagation

```
t1 = inttofloat(60)
t2 = id3 * t1
t3 = id2 + t2
id1 = t3
```



Otimizador de
Código



```
t2 = id3 * 60.0
id1 = id2 + t2
```

Síntese

(back-end)

Síntese (*back-end*)

- Seleção de instruções
- Agendamento de operações
- Alocação de registradores

Seleção de Instruções

- Reescrever operações de IR em operações de linguagem de máquina
- A princípio, comumente ainda abstrai quantidade de registradores simbólicos
- Pode se beneficiar de operações especiais na máquina alvo

Alocação de Registradores

- É mais eficiente realizar operações manipulando dados próximos a CPU, em registradores
- Como associar as muitas variáveis do programa a poucos registradores?
- Objetivo: minimizar *spilling*
 - processo de descarga e recarga de registradores a partir da memória

Instruction Scheduling

- Para produzir código eficiente, o gerador de código pode precisar reordenar operações
- Muitos processadores podem iniciar novas operações enquanto uma operação de longa latência executa
- Objetivo é minimizar número de ciclos ‘perdidos’ esperando por operandos

Geração de Código

- Vários problemas complexos surgem durante geração de código, e pra piorar, interagem
- Reordenar instruções pode acabar aumentando o número de registradores necessários
- Alocação de registradores pode criar ‘falsa’ sensação de dependência entre valores, o que prejudica *instruction scheduling*

Geração de Código

```
t2 = id3 * 60.0  
id1 = id2 + t2
```

Gerador de
Código

```
LDF  R2,  id3  
MULF R2,  R2  #60.0  
LDF  R1,  id2  
ADDF R1,  R1, R2  
STF  id1, R1
```

```
position = initial + rate * 60
```

Por que estudar isto?

Por que estudar isto?

- Microcosmo da ciência da computação
- Aplicação bem sucedida de conceitos teóricos a problemas práticos
- Tecnologia presente em ferramentas de inspeção de código, descoberta de erros
- Melhorar conhecimento e habilidades de programação

O que você prefere?

c7 06 0000 0002

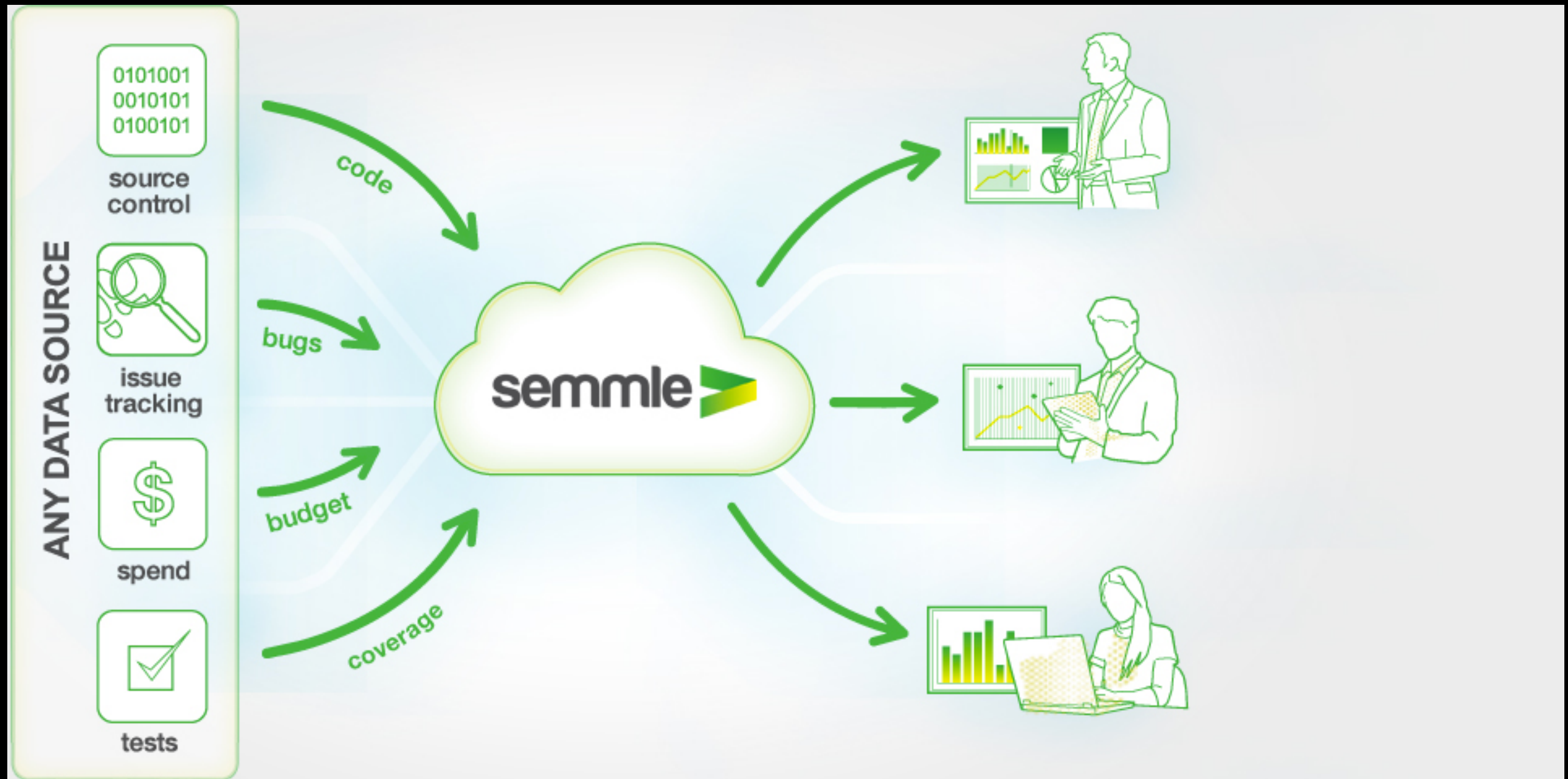
MOV X, 2

x = 2;

Talvez você precise fazer....

- Interpretador de linha de comando ou *scripting language*
- Leitura de linha de comando
- Jogos de computador, níveis e objetos definidos por usuário
- Leitura e processamento de XML, JSON, YAML
- *Syntax highlighting* em IDEs
- Estender LaTeX
- Portar código de uma linguagem a outra

Aplicações



<https://semml.com>

lint

The Android `lint` tool is a static code analysis tool that checks your Android project source files for potential bugs and optimization improvements for correctness, security, performance, usability, accessibility, and internationalization.

In Android Studio, the configured `lint` and other IDE inspections run automatically whenever you compile your program. You can also manually run inspections in Android Studio by selecting **Analyze > Inspect Code** from the application or right-click menu. The *Specify Inspections Scope* dialog appears so you can specify the desired inspection profile and scope.

<http://tools.android.com/tips/lint>



<http://findbugs.sourceforge.net>



CODE **CONFIDENCE.**

Get to value faster with secure, tested code.



APPLICATION
SECURITY



CODE
REFACTORING



STATIC CODE
ANALYSIS



Application Security

Protect your code and your
organization from harmful attack.

Strengthen your code.



CODE
REVIEW



DEBUGGING
COMPLEX CODE

<http://www.klocwork.com>



ACE Associated Compiler Experts bv

Home of CoSy, the compiler development system

ACE Associated Compiler Experts bv is a member of the ACE Group and was founded in 1996 to focus on the development and commercialization of products and services for professional compiler development.

Products

[CoSy](#) is the professional compiler development system from ACE. It is a mature, well-established compiler generation framework that provides compiler engineers with a complete and solid foundation. CoSy enables the compiler expert to excel at what he likes best: achieving best-in-class performance compilers for specific target architectures in a highly cost-effective manner. This powerful, versatile compiler development system is the result of intensive research and development by parent company [ACE Associated Computer Experts](#), together with renowned European Research Institutes. [CoSy Express](#) is a novel OEM compiler generator technology from ACE that opens up new possibilities for architecture designers to quickly create optimizing compilers for new processor architectures. CoSy Express streamlines rapid compiler generation by delivering the architecture-specific power of CoSy to architecture designers and users of configurable processors. Integrated into hardware/software co-design EDA tools, CoSy Express enables semi-automated generation of optimizing compilers based upon a single architecture description. Incorporated in software tools for configurable architectures, CoSy Express enables end users of flexible architectures to instantly generate their own specific optimizing compiler and explore the optimal architecture-compiler configuration for the specific application domain. [SuperTest](#) is ACE's compiler test and validation suite that provides most thorough testing of C/C++ compilers. Based upon more than 3 decades of experience in compiler construction and validation, the over 3 million independent tests in SuperTest check every corner of the compiler, identifying issues in language conformance, as well internal functioning. Considering the damage a faulty compiler can do, can you afford not to test your compiler with SuperTest?

LLVM-TURBO

CoSy

SUPERTEST

SERVICES

SUPPORT

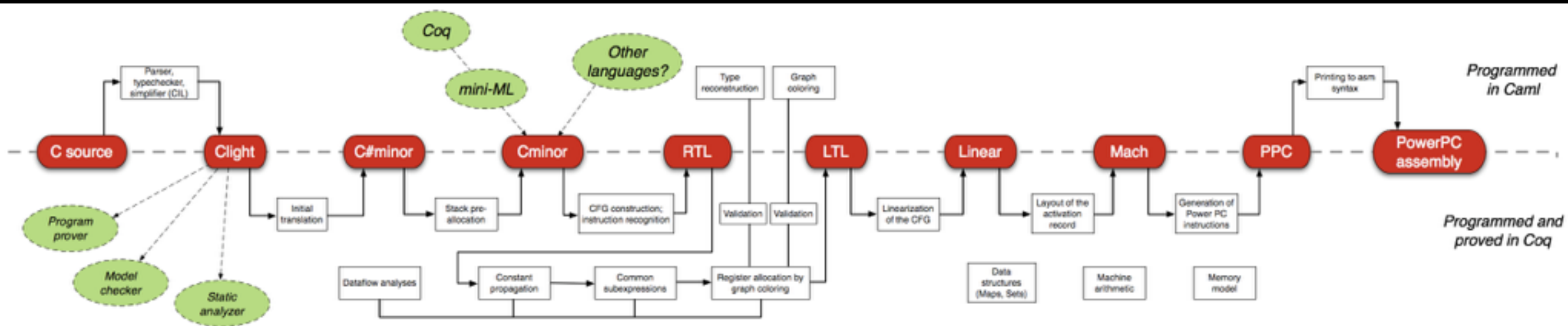
CoSy EXPRESS

PARTNERS

MyCoSy

SUPERTEST QS

Search



<http://compcert.inria.fr>

Synopsys Completes Acquisition of Seeker from Quotium

Code Advisor On Demand
Static Analysis
in the Cloud

LEARN MORE



<https://www.synopsys.com/>



BIRL



O BIRL (*Bambam's "It's show time" Recursive Language*) é a linguagem de programação mais treze já inventada. Deve ser utilizada apenas por quem realmente constrói fibra e não é água com código. É uma linguagem extremamente simples porém com poder para derrubar todas as árvores do parque Ibirapuera. Programando em BIRL, é verão o ano todo!

<https://birl-language.github.io>

```
OH O HOME AI PO (MONSTRO SOMAR(MONSTRO A, MONSTRO B))  
  BORA CUMPADE A + B;  
BIRL
```

HORA DO SHOW

```
  MONSTRO A, B, RES;  
  CE QUER VER ESSA PORRA? ("Entra com a e b ai cumpade!!\n");  
  QUE QUE CE QUER MONSTRAO? ("%d %d", &A, &B);  
  RES = AJUDA O MALUCO TA DOENTE SOMAR(A, B);  
  CE QUER VER ESSA PORRA? ("Oh o resultado ai po: %d\n", RES);  
  ELE QUE A GENTE QUER? (RES == 37)  
    CE QUER VER ESSA PORRA? ("É 37 anos caralho!\n");  
  NAO VAI DAR NAO  
    CE QUER VER ESSA PORRA? ("Manda o double biceps!\n");  
  BIRL  
  BORA CUMPADE 0;  
BIRL
```

ArnoldC

A programming language based on the one liners of Arnold Schwarzenegger

[More on Github](#)[Download](#)

Try it yourself

`hello.arnoldc`

```
IT'S SHOWTIME  
TALK TO THE HAND "hello world"  
YOU HAVE BEEN TERMINATED
```

<http://lhartikk.github.io/ArnoldC/>

O que é if688?

- *Teoria* necessária para o projeto de linguagens
- *Implementação* de compiladores
- Princípios e técnicas de construção de compiladores se aplicam a diversos domínios
 - linguagens de programação, arquitetura de computadores, linguagens formais e autômatos, algoritmos, engenharia de software

Objetivos Gerais da Disciplina

- Este curso explora os princípios, algoritmos, e estruturas de dados envolvidos no projeto e implementação de compiladores.
- O objetivo é fornecer fundamentos para desenvolvimento da compreensão da teoria e prática de compiladores, e de questões envolvidas na implementação de linguagens.

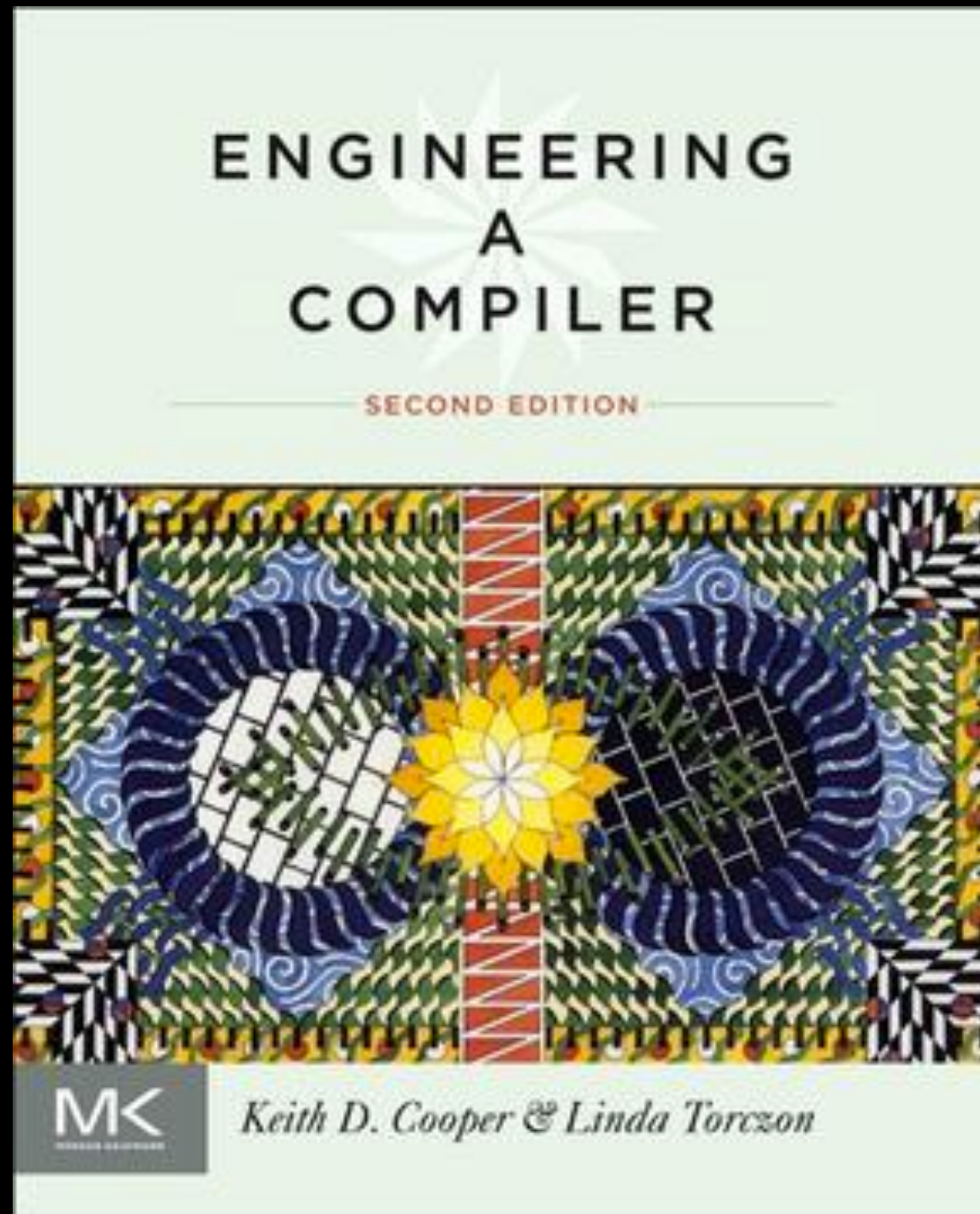
Durante a aula...

- Evite distrair os demais alunos, com conversas e/ou uso de dispositivos eletrônicos
 - (normalmente devem estar desligados!)
- Se você tem uma dúvida, fique à vontade para perguntar
- Se você não entendeu alguma explicação, fique à vontade para perguntar
- Teremos chamada ao final de cada aula

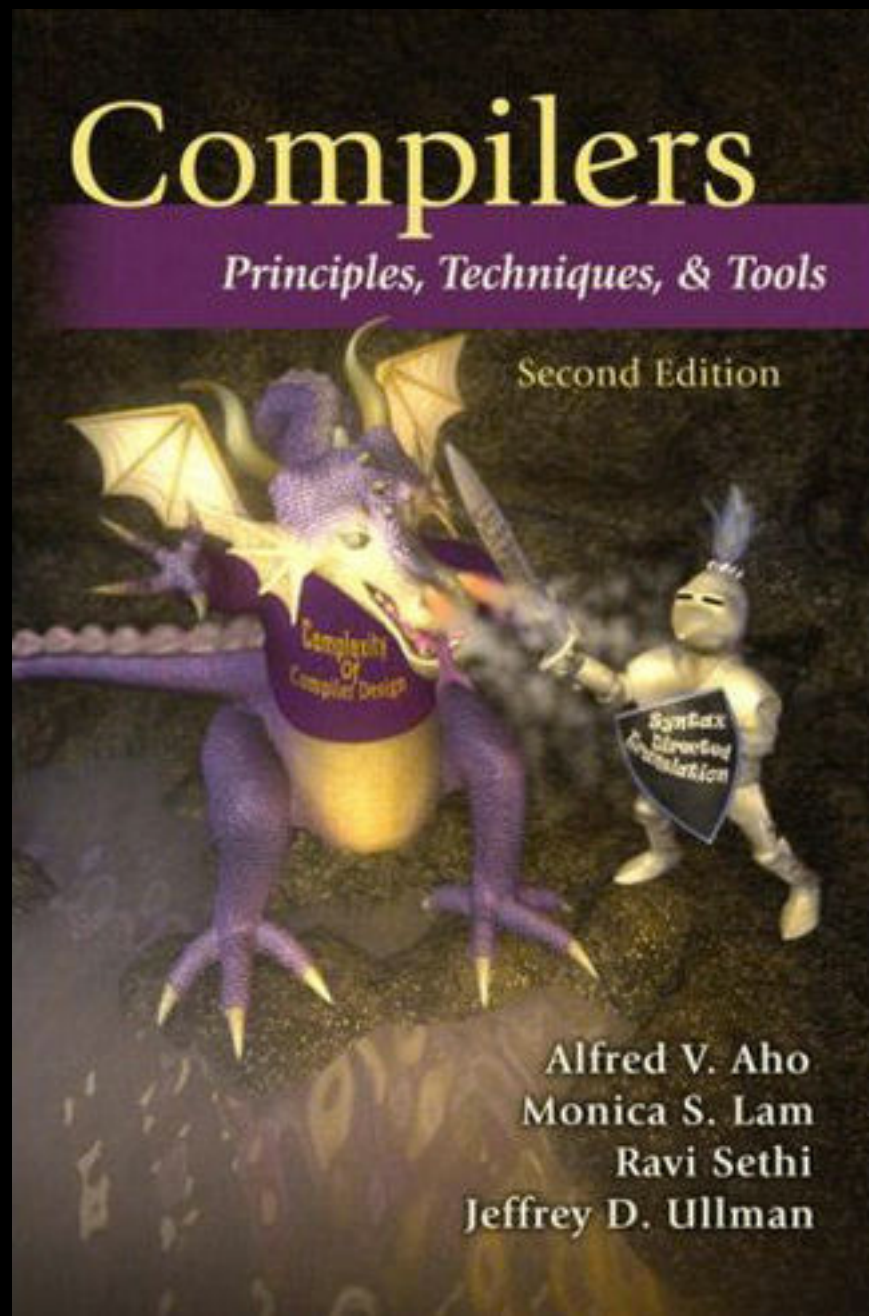
Conteúdo Planejado

- Introdução a Compiladores
- Conceitos Básicos de Linguagens
- Análise Léxica
- Análise Sintática
- Análise Semântica
- Representação de Código Intermediário
- Ambiente de Execução
- Análise e Otimização
- Geração de Código

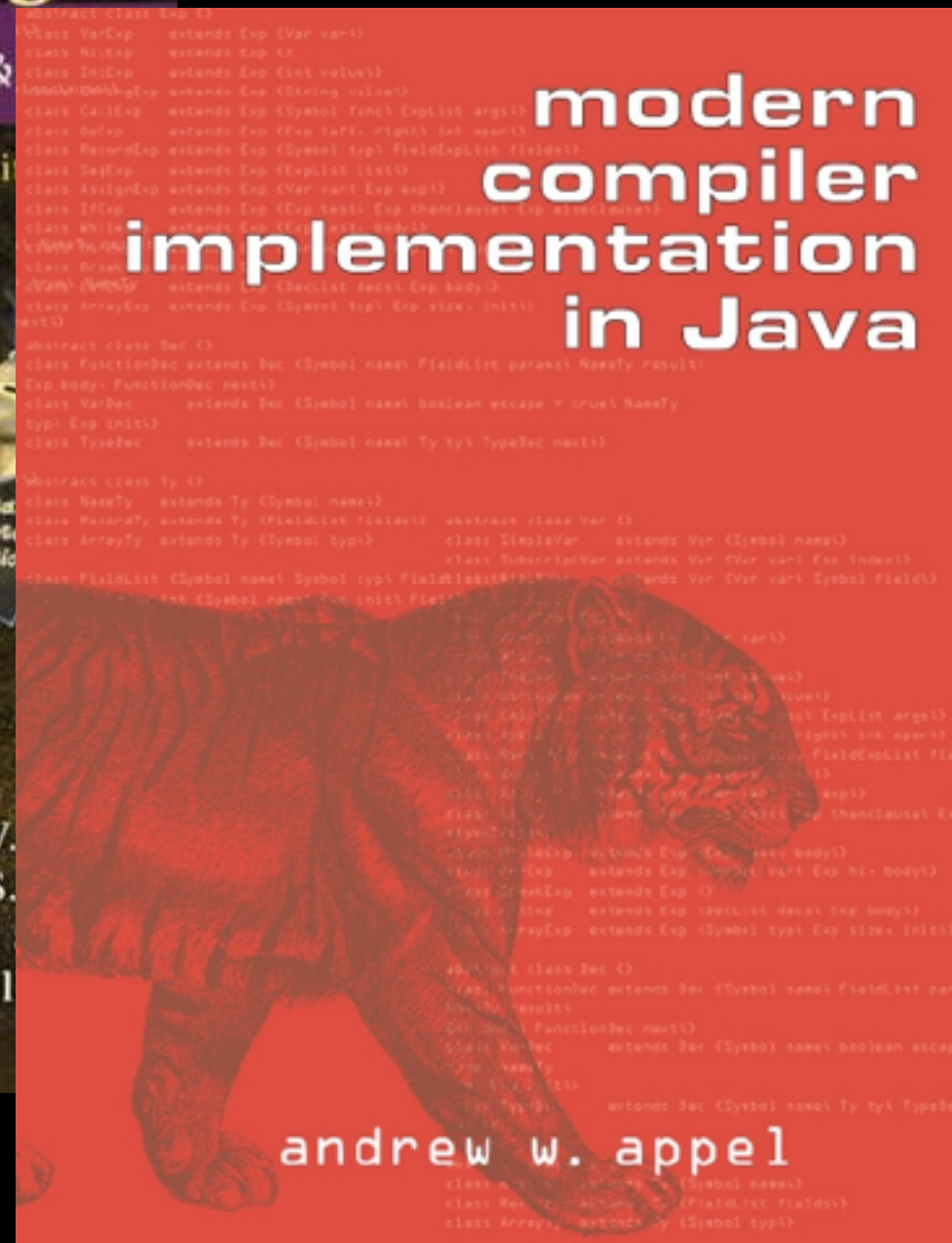
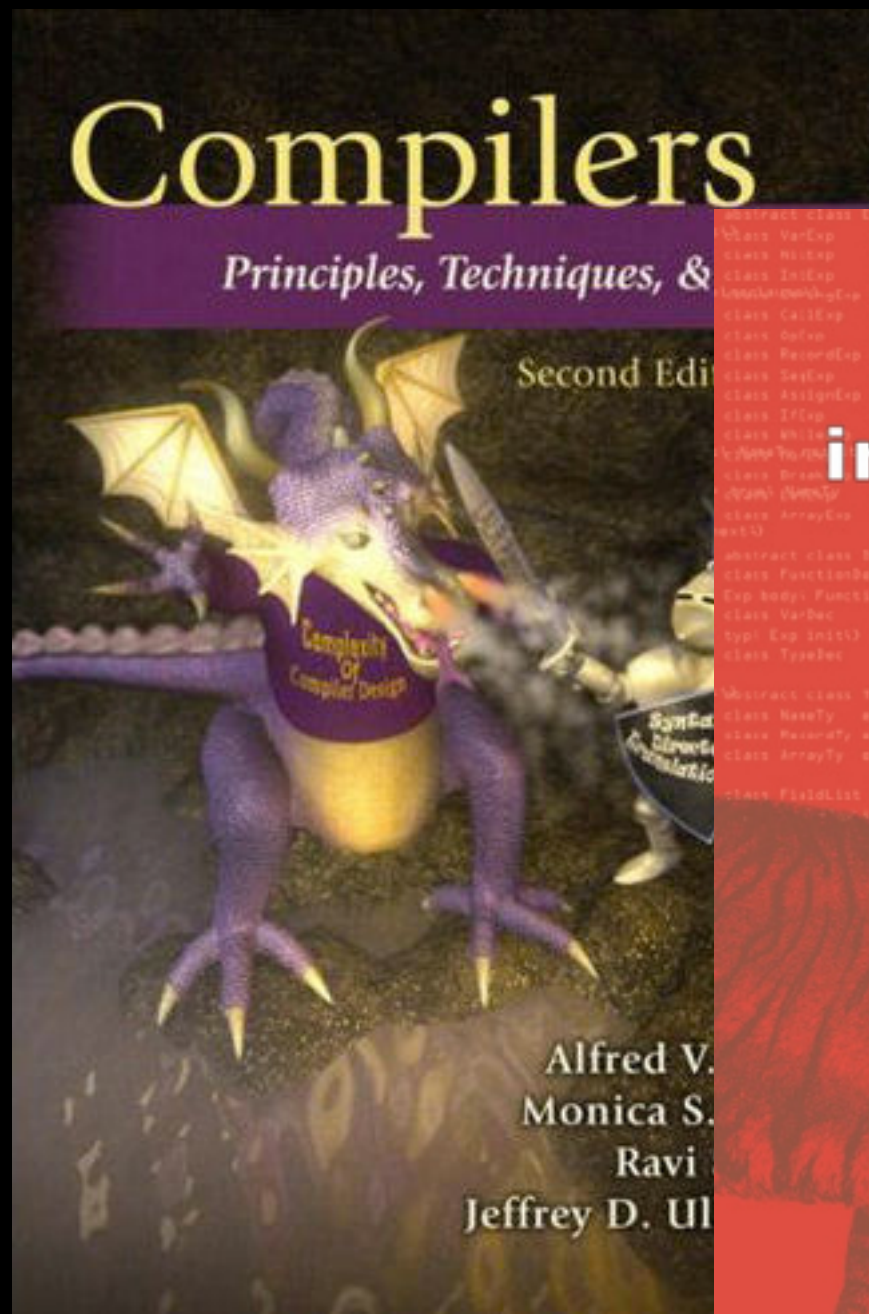
Bibliografia Básica



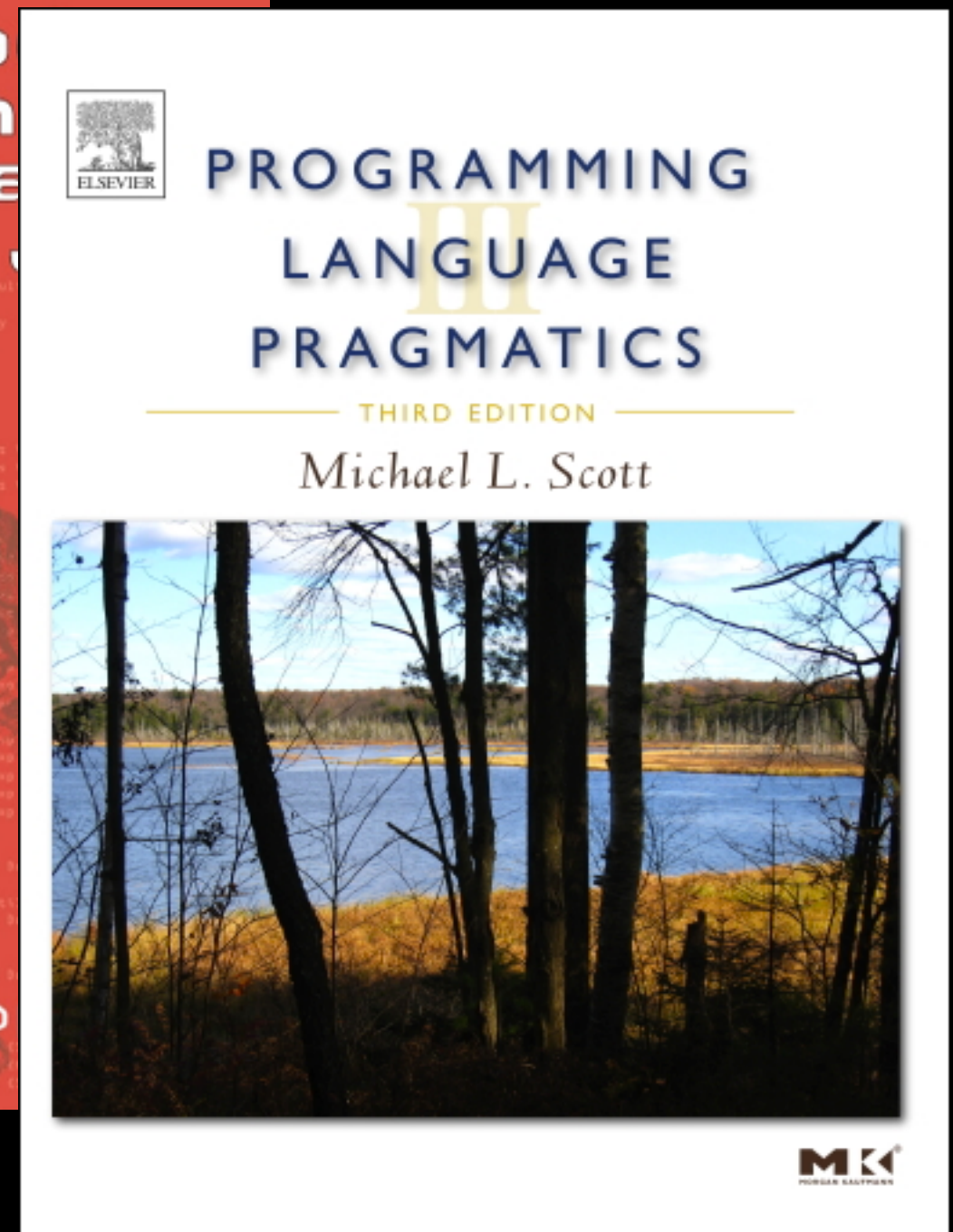
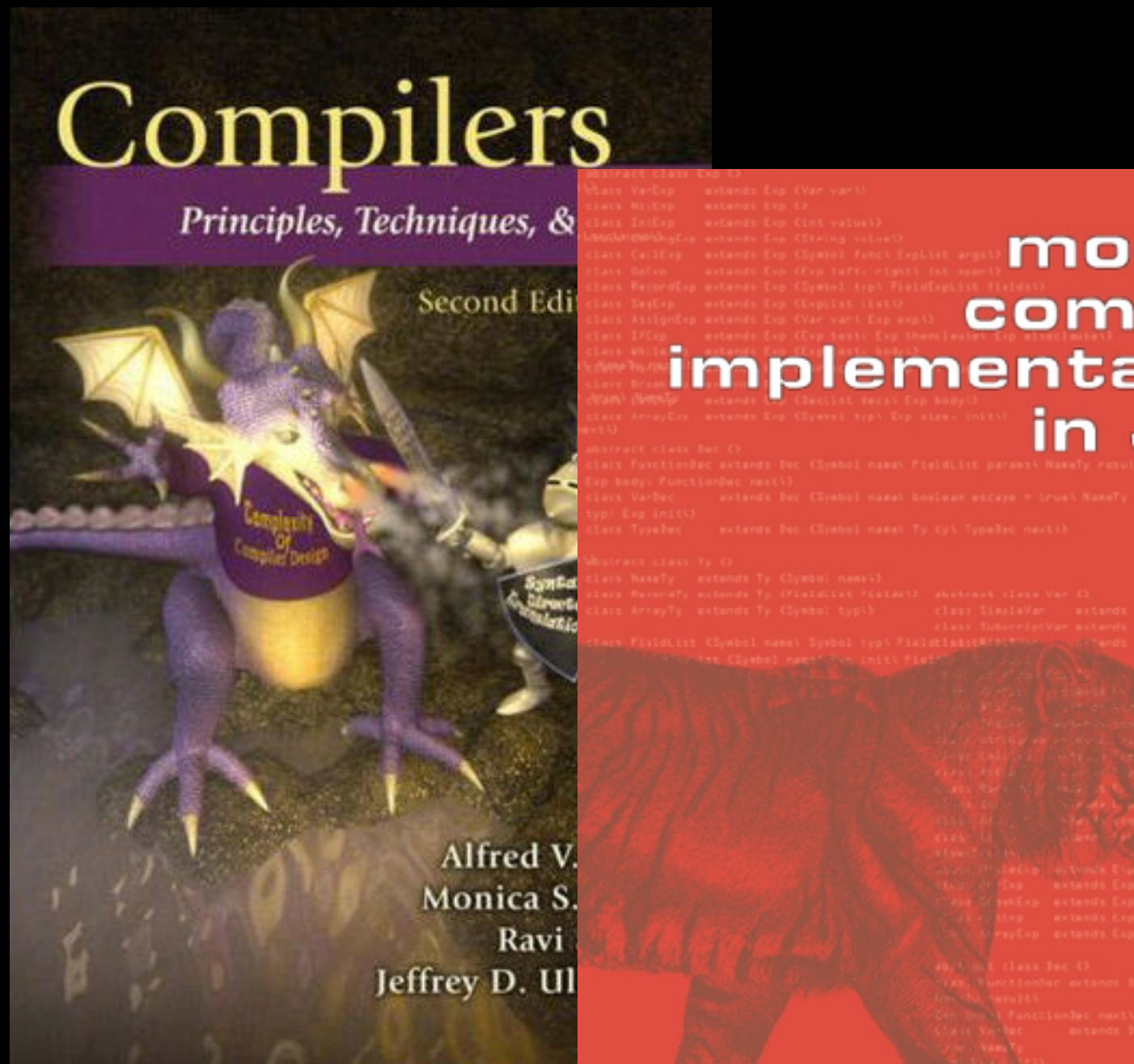
Bibliografia Complementar



Bibliografia Complementar



Bibliografia Complementar



Bibliografia

- Keith Cooper & Linda Torczon. ***Engineering a Compiler (2nd Edition)***. Morgan Kaufmann, 2012
- Alfred Aho, Monica Lam, Ravi Sethi, and Jeffrey Ullman. ***Compilers: Principles, Techniques, and Tools (2nd Edition)***. Addison-Wesley, 2006
- Andrew Appel & Jens Palsberg. ***Modern Compiler Implementation in Java (2nd edition)***. Cambridge University Press, 2003.
- Michael Scott. ***Programming Language Pragmatics (3rd edition)***. Morgan Kaufmann, 2009.



achou que não ia
falar de prova?

Avaliação

- **$(N1+N2)/2$** , onde:
- **N1** = Prova1 (60%) + Exercícios (40%)
 - Prova1 = Teste com assunto dado até o momento
 - Exercícios = Tarefas passadas durante primeira unidade
- **N2** = Prova2 (60%) + Exercícios (40%)
 - Prova2 = Teste com assunto dado a partir de Prova1
 - Exercícios = Tarefas passadas durante segunda unidade
- **Final:** Teste com todo o assunto da matéria

Contato

- Slack: **<http://if688.github.io>**
Atualizando ainda...
- Slack: **<https://if688.slack.com/signup>**
Faça o login com seu email do Cln.
- E-mail: **Imt@cin.ufpe.br**
Sala C012

Teoria e Implementação de Linguagens Computacionais

aka Compiladores (IF688)

Leopoldo Teixeira
imt@cin.ufpe.br | [@leopoldomt](https://twitter.com/leopoldomt)