

História e Evolução da Computação e das LP



Prof. Dr. Rafael Giusti
rgiusti@icompu.ufam.edu.br

Referências

- » **Leitura recomendada**

- » SEBESTA. *Concepts of Programming Languages*
 - ~ Capítulos 1 e 2

- » **Leitura complementar**

- » SCOTT. *Programming Language Pragmatics*
 - ~ Capítulo 1, seções 1.1, 1.2 e 1.3

- » **Na web**

- » www.computinghistory.org.uk/cgi/computing-timeline.pl
- » www.tiobe.com
- » en.wikipedia.org/wiki/Von_Neumann_architecture
- » en.wikipedia.org/wiki/IBM_704
- » www.americanscientist.org/article/the-semicolon-wars
- » www.rosettacode.org

Agenda

- » Motivação e conceitos introdutórios
- » Breve história da computação
- » Breve história das linguagens de programação

Motivação

- » Sobre a riqueza da história da computação
- » Sobre a evolução das linguagens de programação
 - » Por que existem tantas linguagens?
 - » Por que tantas linguagens são tão parecidas?
 - » ~~Qual é a melhor linguagem?~~
 - ~ Por que perguntar "qual é a melhor linguagem" não faz nenhum sentido?
- » Por que estudar paradigmas e conceitos de linguagens de programação?

Motivação

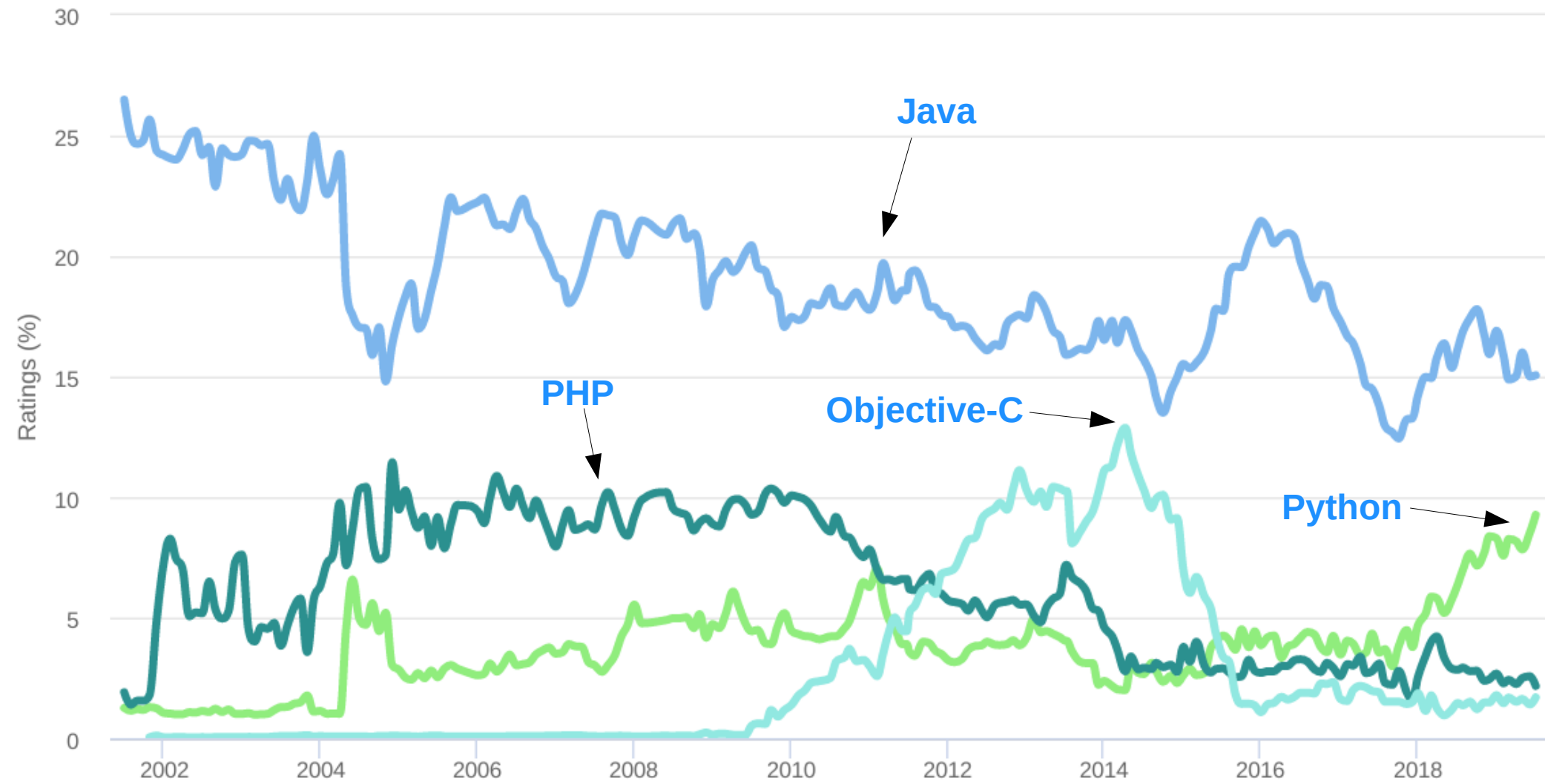
- » Por que estudar linguagens de programação?
 - » Aumento da capacidade de **expressar ideias**
 - » Facilidade em entender linguagens
 - » Embasamento para **escolher linguagens**
 - » Entender a importância da implementação
 - » Utilizar melhor linguagens conhecidas
 - » **Participar do avanço geral da computação**

Aprender novas linguagens é importante?

Jul 2019	Jul 2018	Change	Programming Language
1	1		Java
2	2		C
3	4	↑	Python
4	3	↓	C++
5	6	↑	C#
6	5	↓	Visual Basic .NET
7	8	↑	JavaScript
8	7	↓	PHP
9	9		SQL
10	10		Objective-C
11	12	↑	Ruby
12	13	↑	Assembly language
13	11	↓	Swift
14	15	↑	MATLAB
15	81	↑↑	Groovy
16	18	↑	Go
17	19	↑	Visual Basic
18	16	↓	Delphi/Object Pascal
19	17	↓	Perl
20	14	↓↓	R

<https://www.tiobe.com/tiobe-index/>

Aprender novas linguagens é importante?



<https://www.tiobe.com/tiobe-index/>

Aprender novas linguagens é importante?

- » A **capacidade de aprender** é mais importante do que o rol de linguagens que você conhece
- » O IComp **não forma programadores**
 - » Queremos que vocês desenvolvam sua própria capacidade de **se adaptar a um cenário em constante evolução**
 - » Compreender como as linguagens se desenvolveram e como elas são criadas faz diferença?
 - ~ Uma pergunta pra ser respondida daqui a uns quatro meses...

Linguagens de programação

- » O que é uma linguagem de programação?
 - » Uma linguagem de programação é um conjunto de regras sintáticas e semânticas usadas para descrever algoritmos
 - ~ **Sintaxe**: refere-se à **forma** dos programas
 - ~ Exemplo: uma atribuição tem a forma
`<variável> = <expressão>`
 - ~ **Semântica**: refere-se ao **significado** dos programas
 - ~ Exemplo: após uma atribuição, a variável assume o valor da expressão

Linguagens de programação

- » A natureza das LP tem íntima relação com a história da computação
- » Essa história é bem mais antiga do que costumamos pensar
- » Vamos ver que se passaram muitos anos até que um método realmente adequado de programar computadores fosse disseminado (FORTRAN)

Agenda

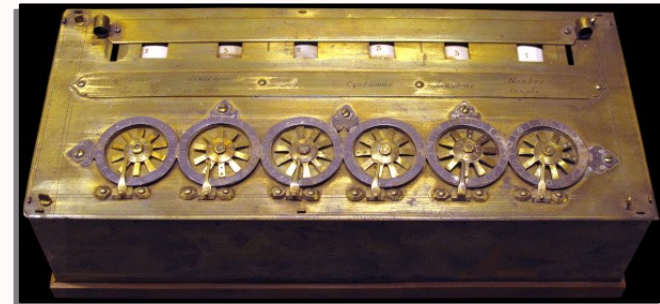
- » Motivação e conceitos introdutórios
- » Breve história da computação
- » Breve história das linguagens de programação

"Pré-história"

- » Antes de haver linguagens de programação, havia computação



Uma computadora em 1952 ^[1]



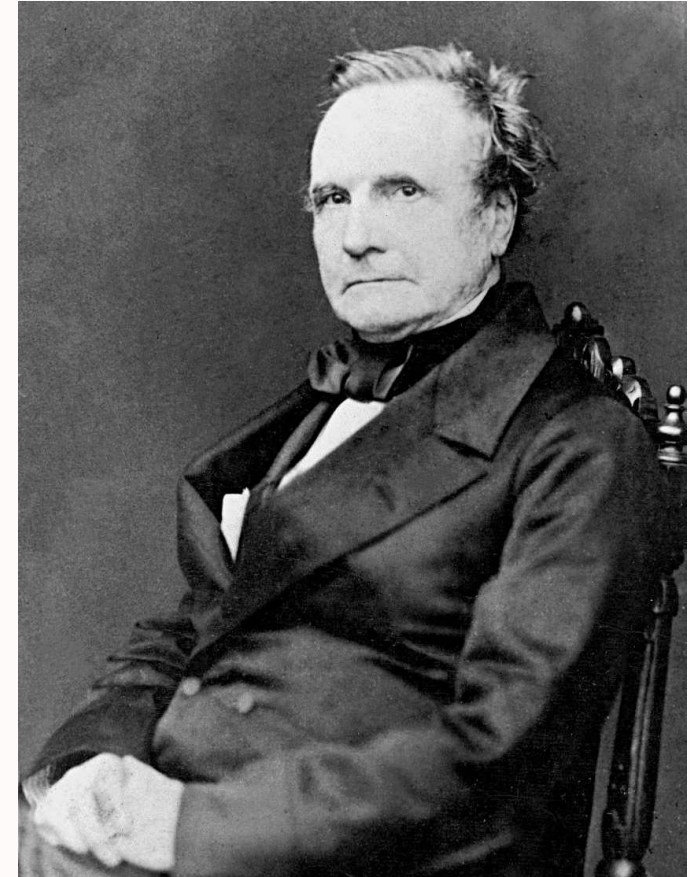
Pascalina, uma máquina de calcular construída por Blaise Pascal no séc. XVII ^[2]

[1] https://en.wikipedia.org/wiki/File:X-4_with_Female_Computer_-_GPN-2000-001932.jpg

[2] https://en.wikipedia.org/wiki/Pascal%27s_calculator#/media/File:Pascaline-CnAM_823-1-IMG_1506-black.jpg

Máquina diferencial

- » Charles Babbage concebeu e *começou* a construção da **máquina diferencial** no século XIX
- » Tratava-se de uma máquina de calcular para **logaritmos** e **funções trigonométricas**
- » Durante o projeto da máquina diferencial, Babbage concebeu um projeto para a **máquina analítica**



Charles Babbage ^[1]

[1] https://en.wikipedia.org/wiki/File:Charles_Babbage_-_1860.jpg

Máquina analítica e a primeira programadora



Analytical Engine Mill – a "Unidade Aritmética" da máquina analítica ^[1]



Ada Lovelace (ca. 1843) ^[2]

[1] [https://en.wikipedia.org/wiki/Analytical_Engine#/media/File:Analytical_Engine_\(2290032530\).jpg](https://en.wikipedia.org/wiki/Analytical_Engine#/media/File:Analytical_Engine_(2290032530).jpg)

[2] https://en.wikipedia.org/wiki/Ada_Lovelace#/media/File:Ada_Byron_daguerreotype_by_Antoine_Claudet_1843_or_1850.jpg

A primeira programadora

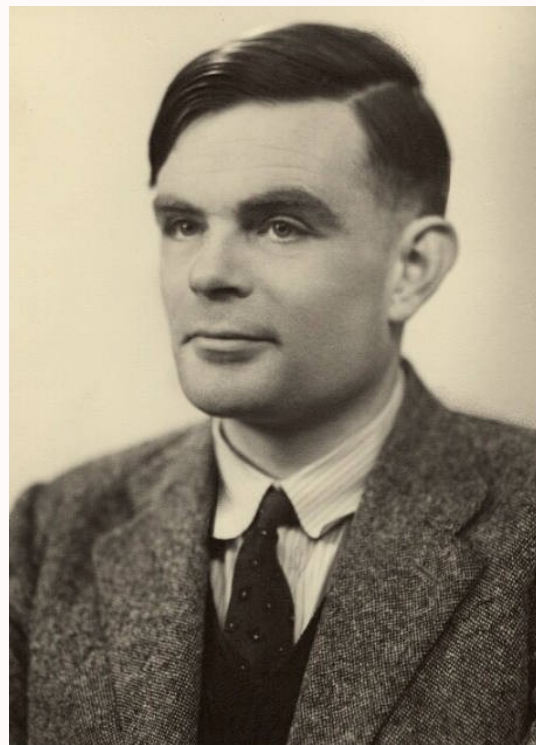
- » **Ada Lovelace** foi a primeira pessoa a enxergar o verdadeiro potencial da máquina analítica
 - » Mais que uma máquina de fazer cálculos, a máquina analítica seria, de fato, um **computador multi-propósito**
 - » A máquina analítica era **Turing-completa**: qualquer cálculo que um computador pode fazer, a máquina analítica também poderia
- » Ada também escreveu os primeiros programas para a máquina analítica (embora alguns suspeitem que Babbage tenha feito isso primeiro)

Formalização matemática

- » Na primeira metade do século XX, matemáticos formalizavam o conceito de **computabilidade** e estabeleciam as fundações da computação



Alonzo Church, inventor
do cálculo lambda ^[1]



Alan Turing, criador da
máquina de Turing ^[2]

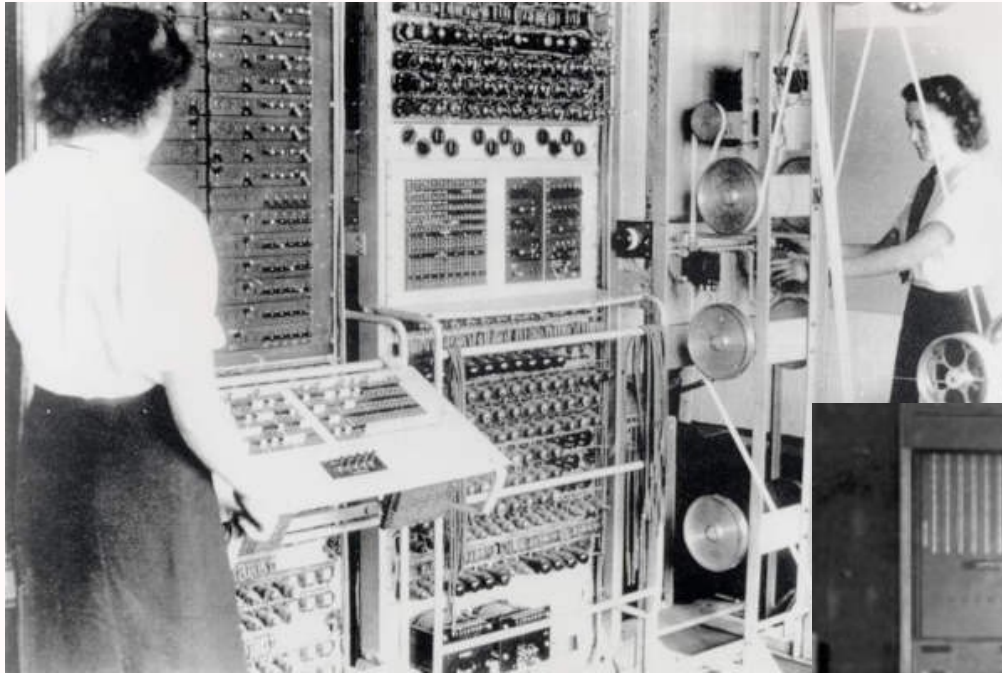
[1] https://en.wikipedia.org/wiki/File:Alonzo_Church.jpg

[2] <https://en.wikipedia.org/wiki/File:Alan-Turing.jpg>

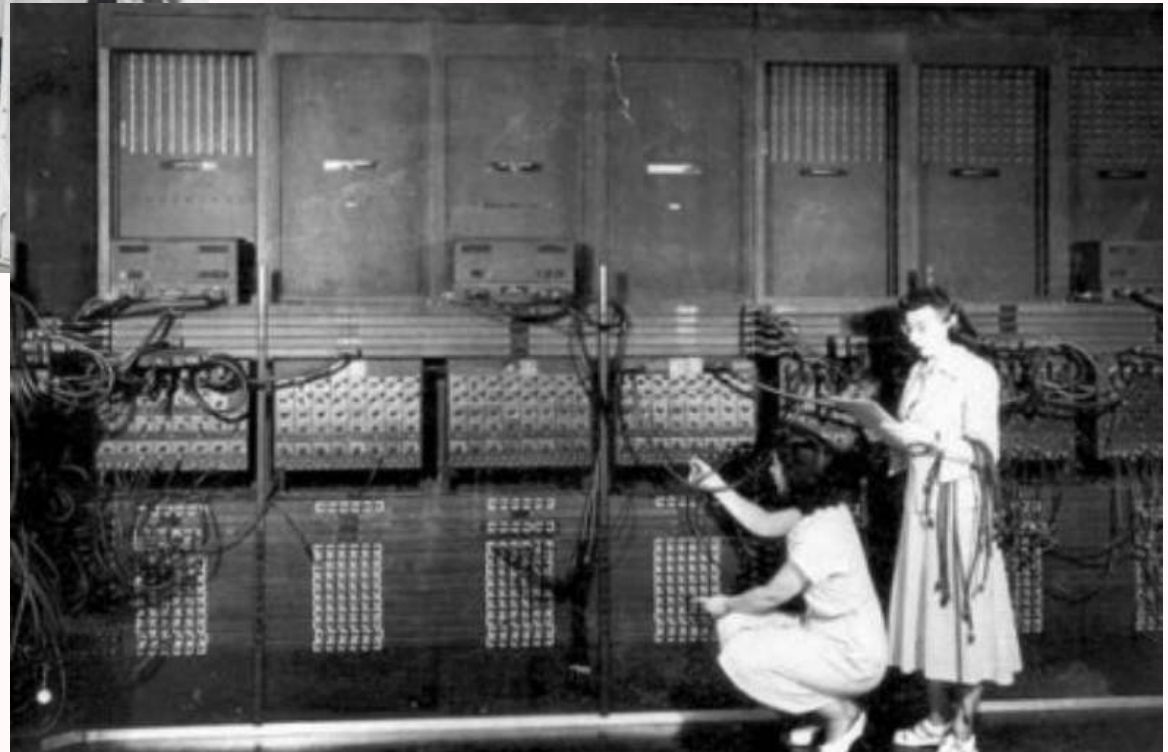
Formalização matemática

- » Church e Turing procuravam uma solução para um desafio proposto por David Hilber em 1928
- » O *Entscheidungsproblem* (**problema de decisão**)
 - » É possível conceber um algoritmo que recebe uma expressão lógica de primeira ordem e um conjunto de axiomas...
 - » E identifica se a expressão é universalmente válida?
 - ~ Isto é, pode-se provar a expressão através dos axiomas usando as regras da lógica?

Computadores



Colossus (ca. 1944) ^[1]



ENIAC (ca. 1945) ^[2]

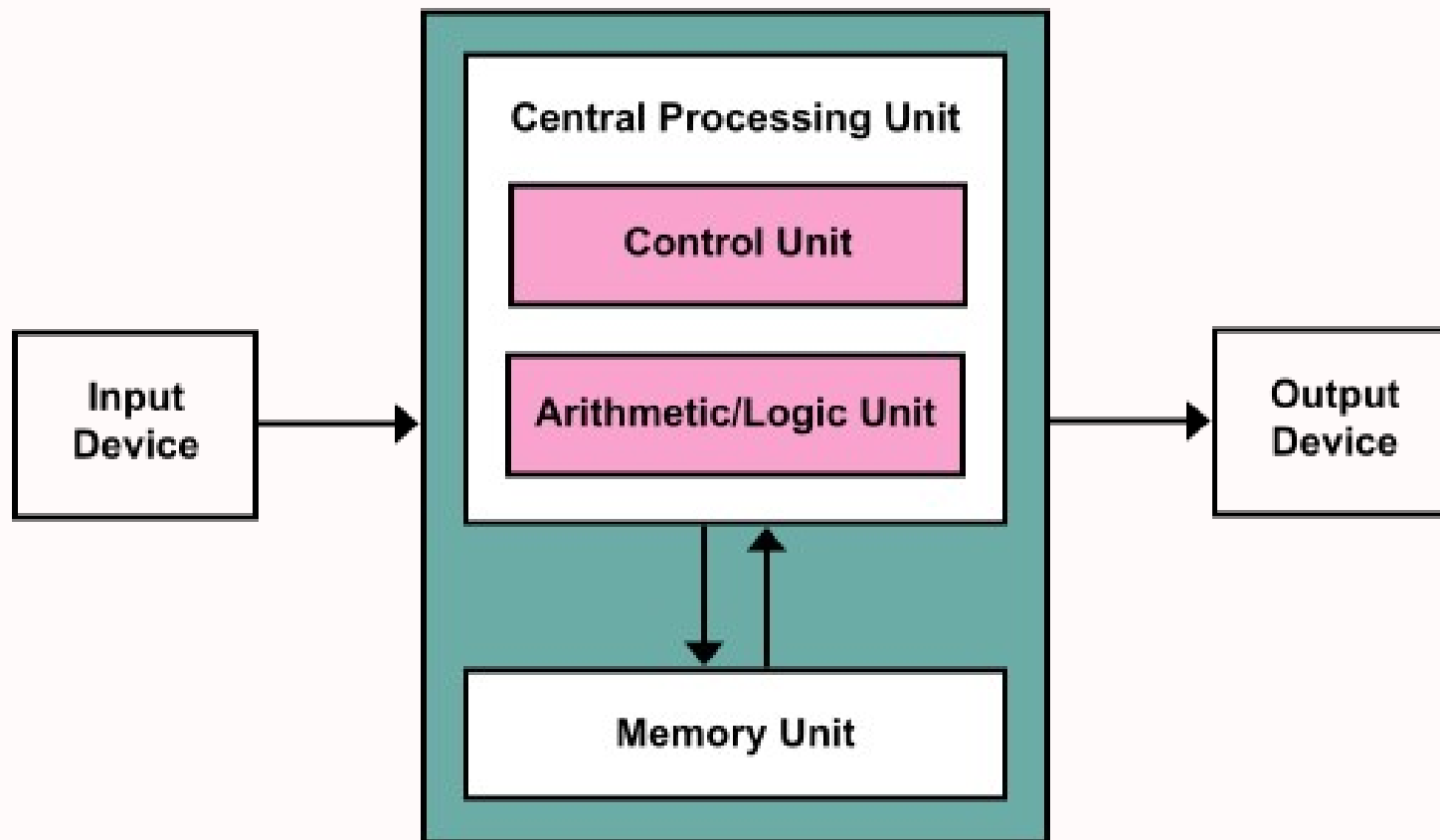
[1] https://en.wikipedia.org/wiki/Colossus_computer
[2] <http://zuse-z1.zib.de/simulations/eniac/history.html>

ENIAC

- » O ENIAC era uma "calculadora para algoritmos"
 - » Podia executar laços de repetição, comandos de seleção (`if`) e sub-rotinas
 - » Mas não possuía um programa em memória
 - » O algoritmo era programado diretamente no *hardware*, através de cabos e relês
 - ~ Simulador em Java
<http://zuse-z1.zib.de/simulations/eniac/>

Programa armazenado

- » O primeiro computador capaz de executar um **programa armazenado** foi o EDSAC (1949)

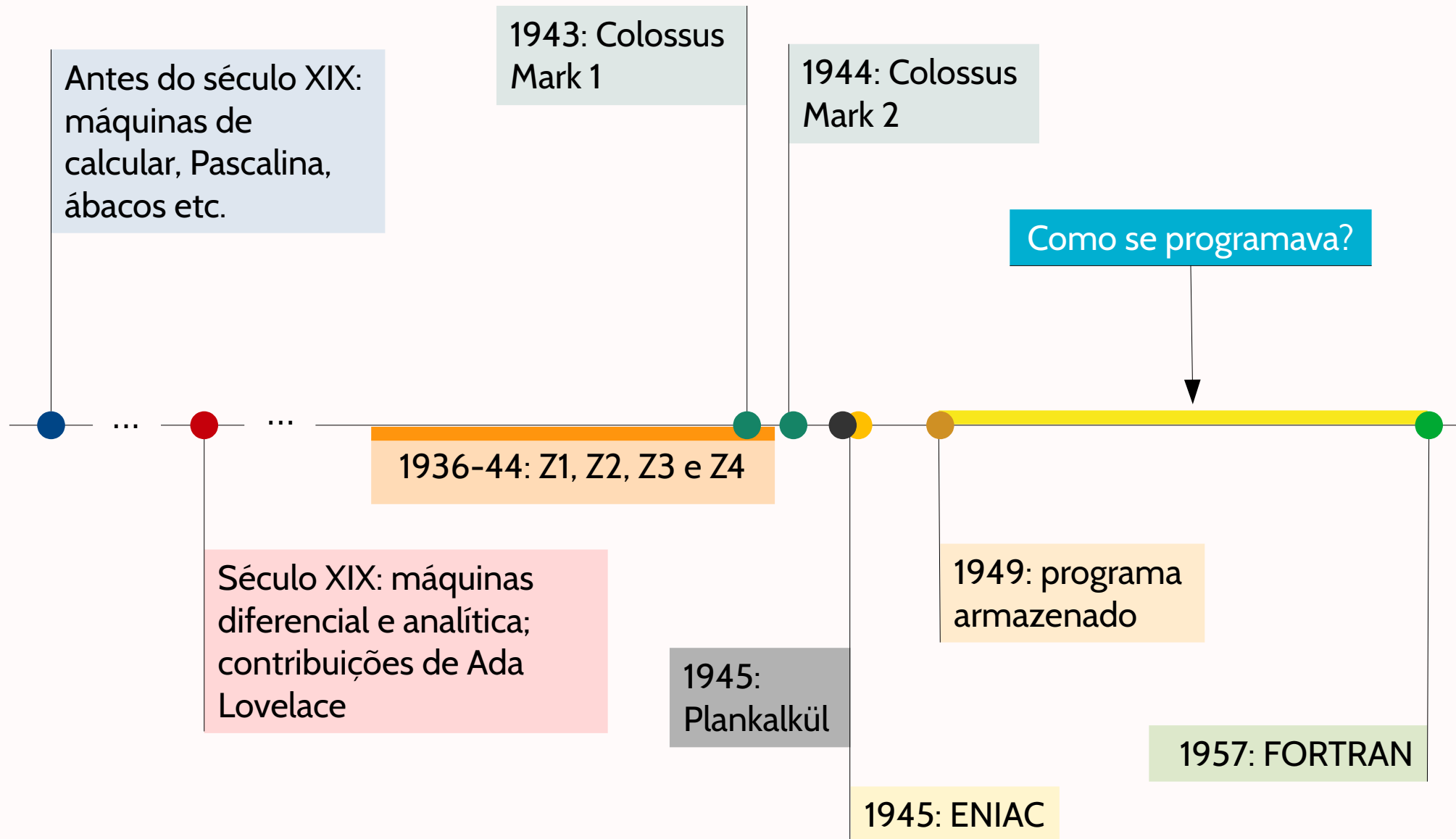


Programa armazenado e arquitetura de von Neumann

Enquanto isso, na Alemanha...

- » Konrad Zuse construiu uma série de computadores eletromecânicos entre 1936-45
 - » O Z3 foi o primeiro computador multi-propósito da história (1941)
 - ~ Todos os modelos de Zuse foram destruídos durante a guerra, exceto o Z4
- » Em 1945, isolado em um vilarejo na Bavária, Zuse finalizou um manuscrito descrevendo sua linguagem de programação **Plankalkül**
 - ~ Os manuscritos foram esquecidos e publicados apenas em 1972

Linha do tempo



-

[illegible]

[1] https://simple.wikipedia.org/wiki/Punched_tape#/media/File:PaperTapes-5and8Hole.jpg

[2] <https://homepage.divms.uiowa.edu/~jones/cards/collection/i-program.html>

Código de máquina e Assembly

- » O termo **Assembly** designa uma família de linguagens que usam mnemônicos para representar comandos da linguagem de máquina
- » Exemplo

Arquitetura: 6502 (NES)		
Código	Assembly	Efeito
A9 80	LDA #\$80	Carrega o valor 0x80 para o acumulador
85 B7	STA \$83	Guarda o valor do acumulador no endereço 0x83
38	SEC	Limpa a <i>flag</i> de carga (<i>carry bit</i>)

Assembly

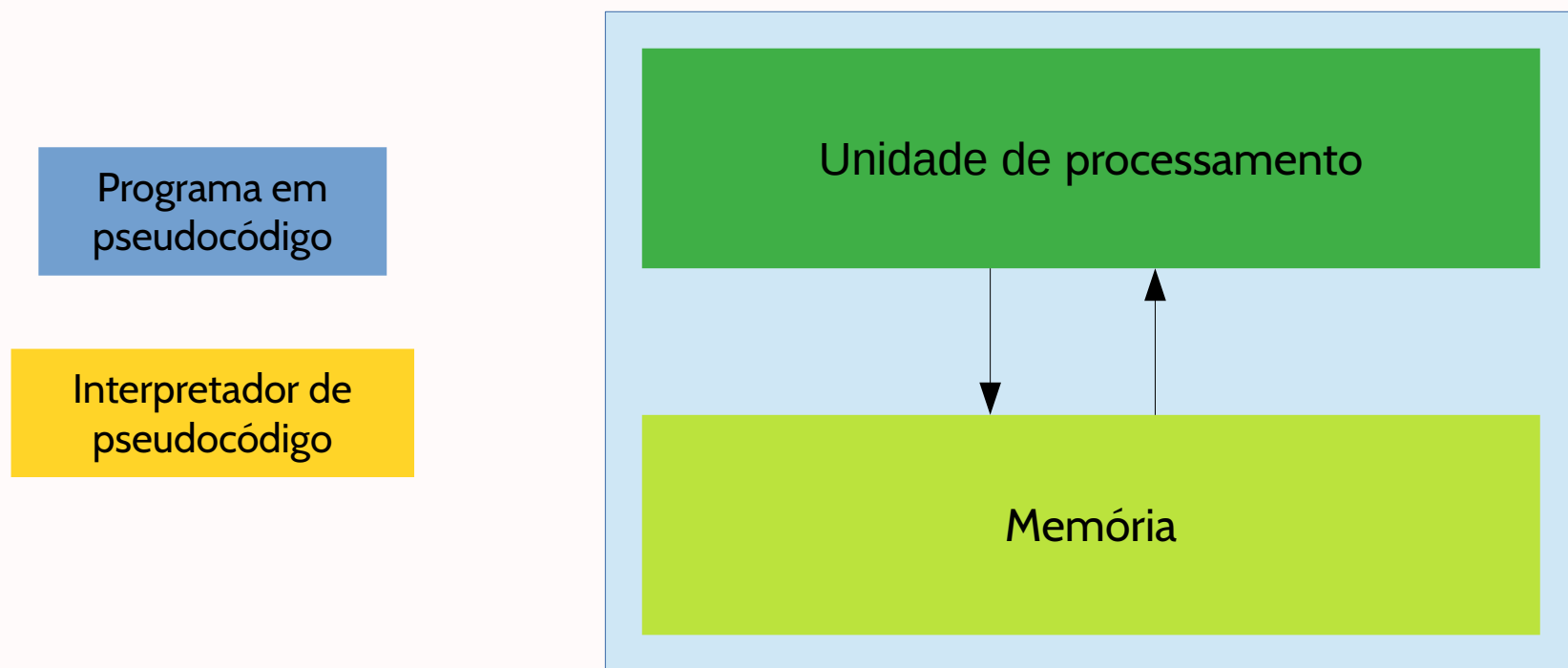
- » Inicialmente, Assembly fornecia apenas mnemônicos
- » Rapidamente incorporou recursos como macros e nomes simbólicos
- » Exemplo hipotético

Código de máquina	Assembly
0080 0010 A0130744	.DATA 1 var ADD A, var

- » O programa que traduz Assembly é chamado **montador** ou **assembler**

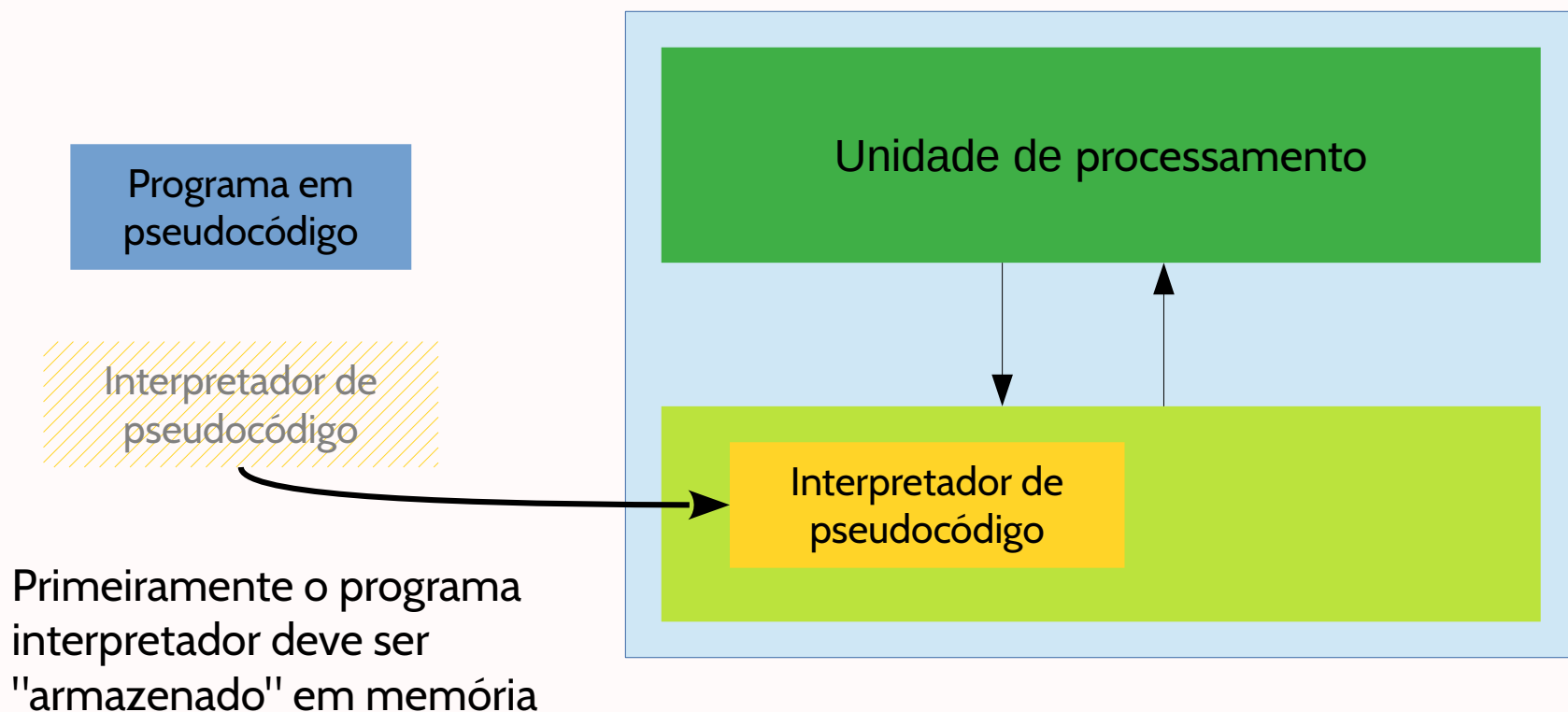
Pseudocódigo

- » Linguagens de **pseudocódigo** eram interpretadas e especificavam sub-rotinas para serem utilizadas em um programa



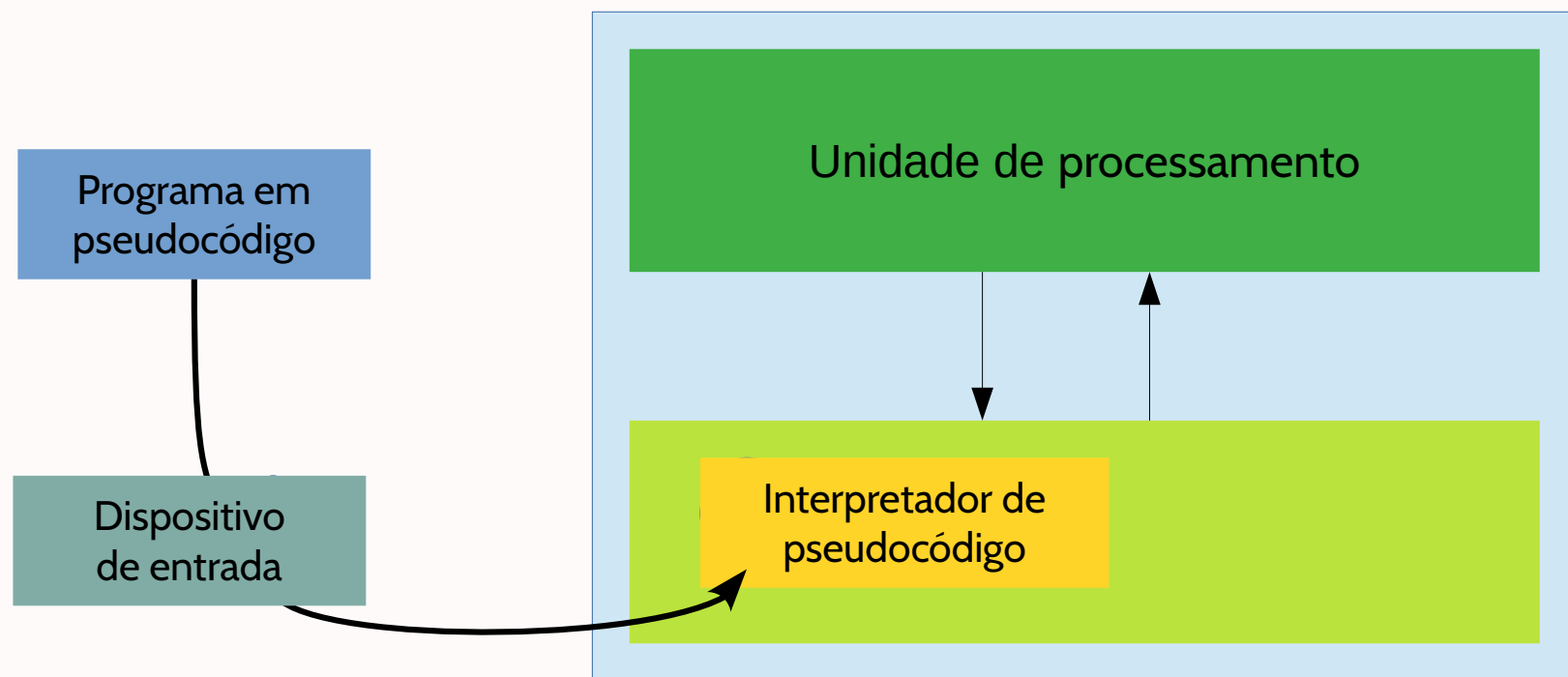
Pseudocódigo

- » Linguagens de **pseudocódigo** eram interpretadas e especificavam sub-rotinas para serem utilizadas em um programa



Pseudocódigo

- » Linguagens de **pseudocódigo** eram interpretadas e especificavam sub-rotinas para serem utilizadas em um programa



A partir daí, o interpretador lê o pseudocódigo por meio do dispositivo de entrada (e.g., fita magnética ou cartão perfurado) e executa as sub-rotinas

Short code

- » O **Short Code** foi um pseudocódigo para expressões algébricas criado em 1949
- » Comandos e variáveis eram pares de bytes
 - » Um byte em *Short Code* são seis bits
 - » Exemplos
 - ~ X0, Y0, X1, Y1: nomes de variáveis
 - ~ 01: código para operação de subtração
 - ~ 07: código para adição
 - ~ 09 e 02: códigos para abrir e fechar um nível de precedência

Short code

- » O programador de *Short Code* devia primeiramente escrever a expressão e traduzi-la de acordo com os códigos

- » Exemplo

- » Expressão:

$$\sim X0 = \text{SQRT}(\text{ABS}(Y0))$$

- » Código:

--	--	--	--	--	--

Short code

- » O programador de *Short Code* devia primeiramente escrever a expressão e traduzi-la de acordo com os códigos

- » Exemplo

- » Expressão:

$$\sim X0 = \text{SQRT}(\text{ABS}(Y0))$$

- » Código:

	X0				
--	----	--	--	--	--

Short code

- » O programador de *Short Code* devia primeiramente escrever a expressão e traduzi-la de acordo com os códigos

- » Exemplo

- » Expressão:

$$\sim X0 = \text{SQRT}(\text{ABS}(Y0))$$

- » Código:

	X0	03			
--	----	----	--	--	--

Short code

- » O programador de *Short Code* devia primeiramente escrever a expressão e traduzi-la de acordo com os códigos

- » Exemplo

- » Expressão:

$$\sim X0 = \text{SQRT}(\text{ABS}(Y0))$$

- » Código:

	X0	03	20		
--	----	----	----	--	--

Short code

- » O programador de *Short Code* devia primeiramente escrever a expressão e traduzi-la de acordo com os códigos

- » Exemplo

- » Expressão:

~ $X0 = \text{SQRT}(\text{ABS}(Y0))$

- » Código:

	X0	03	20	06	
--	----	----	----	----	--

Short code

- » O programador de *Short Code* devia primeiramente escrever a expressão e traduzi-la de acordo com os códigos

- » Exemplo

- » Expressão:

$$\sim X0 = \text{SQRT}(\text{ABS}(Y0))$$

- » Código:

	X0	03	20	06	Y0
--	----	----	----	----	----

Short code

- » O programador de *Short Code* devia primeiramente escrever a expressão e traduzi-la de acordo com os códigos

- » Exemplo

- » Expressão:

$$\sim X0 = \text{SQRT}(\text{ABS}(Y0))$$

- » Código:

00	X0	03	20	06	Y0
----	----	----	----	----	----



Acrescentado para formar uma palavra de 12 bytes
(tamanho da palavra no UNIVAC)

Short code

- » Programar em *Short Code* era mais simples do que utilizar linguagem de máquina ou Assembly
- » Mas gerava problemas
 - » O programa em *Short Code* e o interpretador exigiam uma grande quantidade de memória
 - » O programa em *Short Code* tinha que ser lido em tempo de execução
 - ~ Normalmente a partir de fita magnética
 - » O processo de interpretação podia ser até 50 vezes mais lento que Assembly

Sistema de compilação do UNIVAC

- » Entre 1951 e 1953, uma equipe liderada por Grace Hopper desenvolveu diversos sistemas de compilação para o UNIVAC
- » Chamados A-0, A-1 e A-2, esses sistemas se assemelhavam a macros
 - » Os programas em pseudocódigo eram expandidos em código



Grace Hooper e um painel do UNIVAC ^[1]

Pontos positivos e negativos

» Todas as partes tinham seus argumentos

😊 Programas em Assembly eram muito mais eficientes

😞 O desenvolvimento era caro e propenso a erros

😞 A manutenção era muito cara

😊 Pseudocódigo era intuitivo e simples

😞 O interpretador consumia muita memória e era lento

😊 Os compiladores permitiam desenvolvimento com pseudocódigo

😊 Programas compilados tinham compromisso razoável entre custo de desenvolvimento e manutenção e tempo de execução

😞 Ainda assim, não eram tão eficientes quanto Assembly

Pontos flutuantes

- » Na prática, o custo dos sistemas de interpretação era tolerado pela necessidade de "simular" cálculos de ponto flutuante
 - » Pontos flutuantes
 - ~ Números na forma $\textit{mantissa} \times \textit{base}^{\textit{expoente}}$
 - » O *overhead* causado pelo interpretador era relativamente pequeno
- » Unidades aritméticas de ponto flutuante e suporte do *hardware* para operações de indexação mudaram isso

IBM 704

- » Lançado em 1954, foi o primeiro computador produzido em larga escala com suporte a aritmética de ponto flutuante em *hardware*



IBM 704 e unidades de fita^[1]



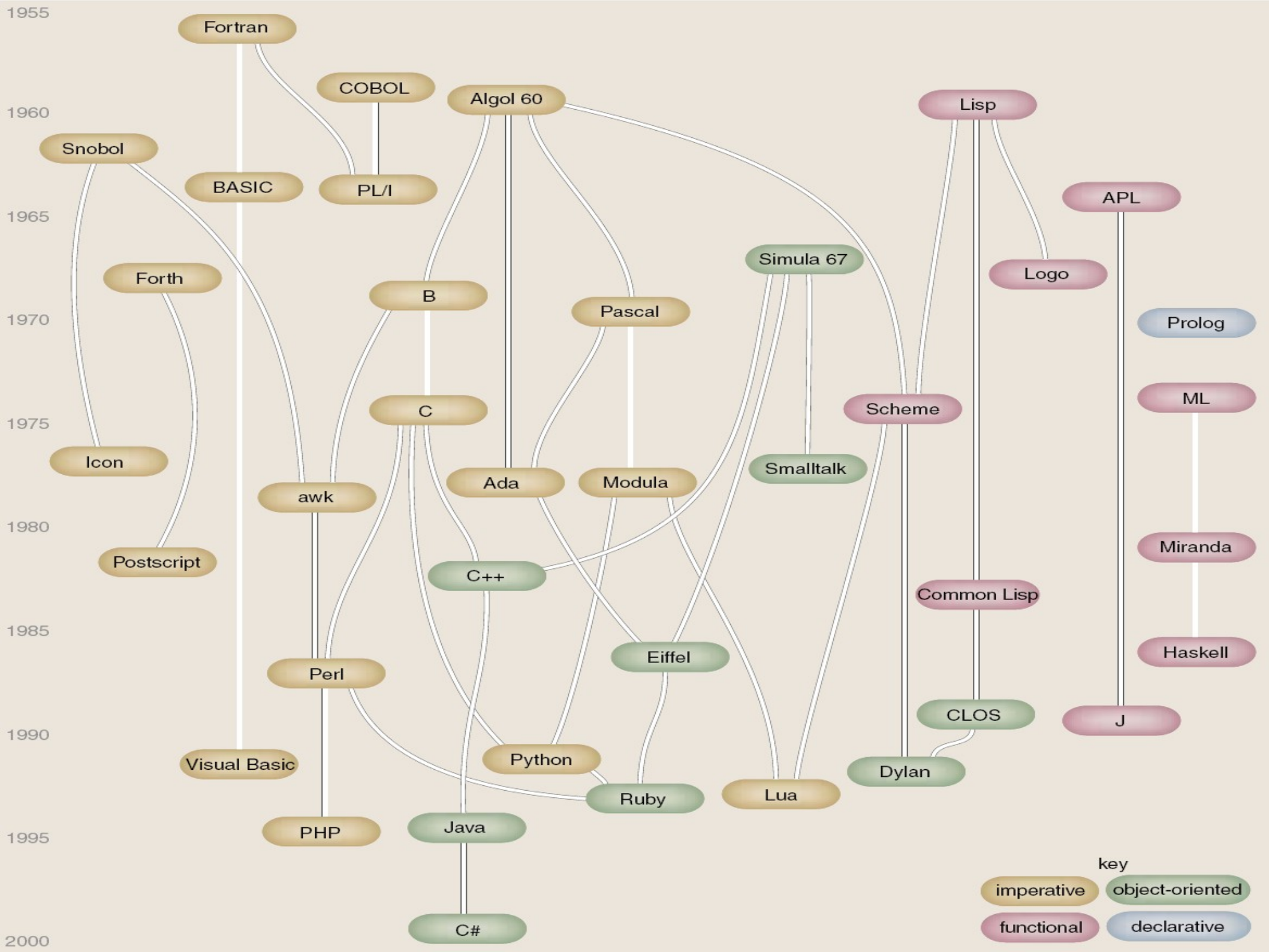
IBM 704 em 1957 ^[2]

[1] https://en.wikipedia.org/wiki/IBM_704#/media/File:IBM_704_mainframe.gif

[2] https://en.wikipedia.org/wiki/IBM_704#/media/File:IBM_Electronic_Data_Processing_Machine_-_GPN-2000-001881.jpg

Agenda

- » Motivação e conceitos introdutórios
- » Breve história da computação
- » Breve história das linguagens de programação



FORTRAN (1957)

» **F**ormula **T**ranslator

» Originalmente proposto por [John Backus](#)

» Motivações

~ Ser expressivo como linguagens de programação de alto nível (interpretadas)

~ Ser eficiente quanto código de máquina e Assembly

» Foi impulsionada pelo IBM 704 e sua capacidade de fazer operações de ponto flutuante e indexação em *hardware*

FORTRAN (1957)

- » Cenário da época
 - » Memória lenta, pouco confiável e escassa
 - » A finalidade era computação científica
 - » Programação "eficiente" era inexistente
 - » Velocidade do programa era o objetivo principal

FORTRAN (1957)

- » Variáveis
 - » Identificadores limitados a 6 caracteres
 - » Primeira letra I, J, K, L, M ou N: inteiros
 - » O restante: ponto flutuante
- » Funções para E/S
 - » FORMAT, READ, READ INPUT TAPE, WRITE, WRITE OUTPUT TAPE, READ TAPE...
 - » GO TO
 - ~ Condicional
 - ~ Incondicional

FORTRAN (1957)

- » O desenvolvimento de FORTRAN foi bastante influenciado pelas capacidades do IBM 704
 - » E potencialmente vice-versa
- » IF em 3 vias
 - » IF (*expressão*) n1 n2 n3
 - ~ Se expressão < 0, GOTO n1
 - ~ Se expressão = 0, GOTO n2
 - ~ Se expressão > 0, GOTO n3

FORTRAN (1957)

FOR COMMENT		CONTINUATION	FORTRAN STATEMENT	IDENTIFICATION		
STATEMENT NUMBER						
1	5	6	7	72	73	80
C			PROGRAM FOR FINDING THE LARGEST VALUE			
C		X	ATTAINED BY A SET OF NUMBERS			
			DIMENSION A(999)			
			FREQUENCY 30(2,1,10), 5(100)			
			READ 1, N, (A(I), I = 1,N)			
1			FORMAT (I3/(12F6.2))			
			BIGA = A(1)			
5			DO 20 I = 2,N			
30			IF (BIGA-A(I)) 10,20,20			
10			BIGA = A(I)			
20			CONTINUE			
			PRINT 2, N, BIGA			
2			FORMAT (22H1THE LARGEST OF THESE 13, 12H NUMBERS IS F7.2)			
			STOP 77777			

FORTRAN II (1958)

- » Corrige muitos *bugs* de FORTRAN I
- » Acrescenta a possibilidade de compilação separada de sub-rotinas
 - » Em FORTRAN I, todo o programa precisa ser compilado de uma vez
 - » Programas eram limitados a aproximadamente 300~400 linhas de códigos
 - ~ Programas mais longos tinham pouca chance de serem compilados

FORTRAN III

- » Nunca foi distribuído em larga escala

COBOL (1959)

- » FORTRAN preencheu muito bem um nicho
 - » Computação científica
 - » Deixou em aberto o nicho da computação comercial
 - » Grace Hopper:
 - ~ “Programas matemáticos devem ser escritos em notação matemática; programas para processamento de dados devem ser escritos em inglês”.

COBOL (1959)

- » COBOL foi desenvolvida por um comitê financiado pelo Departamento de Defesa dos Estados Unidos
- » Objetivos
 - » Usar inglês tanto quanto possível
 - » Facilidade de uso
- » Expectativa
 - » Que a linguagem fosse utilizada por não programadores

COBOL (1959)

IDENTIFICATION DIVISION.

PROGRAM-ID. A-Plus-B.

DATA DIVISION.

WORKING-STORAGE SECTION.

01 A PIC S9(5).

01 B PIC S9(5).

01 A-B-Sum PIC S9(5).

PROCEDURE DIVISION.

ACCEPT A

ACCEPT B

ADD A TO B GIVING A-B-Sum

DISPLAY A-B-Sum

GOBACK

.

```
identification division.
program-id. caesar.
data division.
1 msg pic x(50)
    value "The quick brown fox jumped over the lazy dog.".
1 offset binary pic 9(4) value 7.
1 from-chars pic x(52).
1 to-chars pic x(52).
1 tabl.
    2 pic x(26) value "abcdefghijklmnopqrstuvwxyz".
    2 pic x(26) value "ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ".
    2 pic x(26) value "abcdefghijklmnopqrstuvwxyz".
    2 pic x(26) value "ABCDEFGHIJKLMNOPQRSTUVWXYZ".
procedure division.
begin.
    display msg
    perform encrypt
    display msg
    perform decrypt
    display msg
    stop run
.

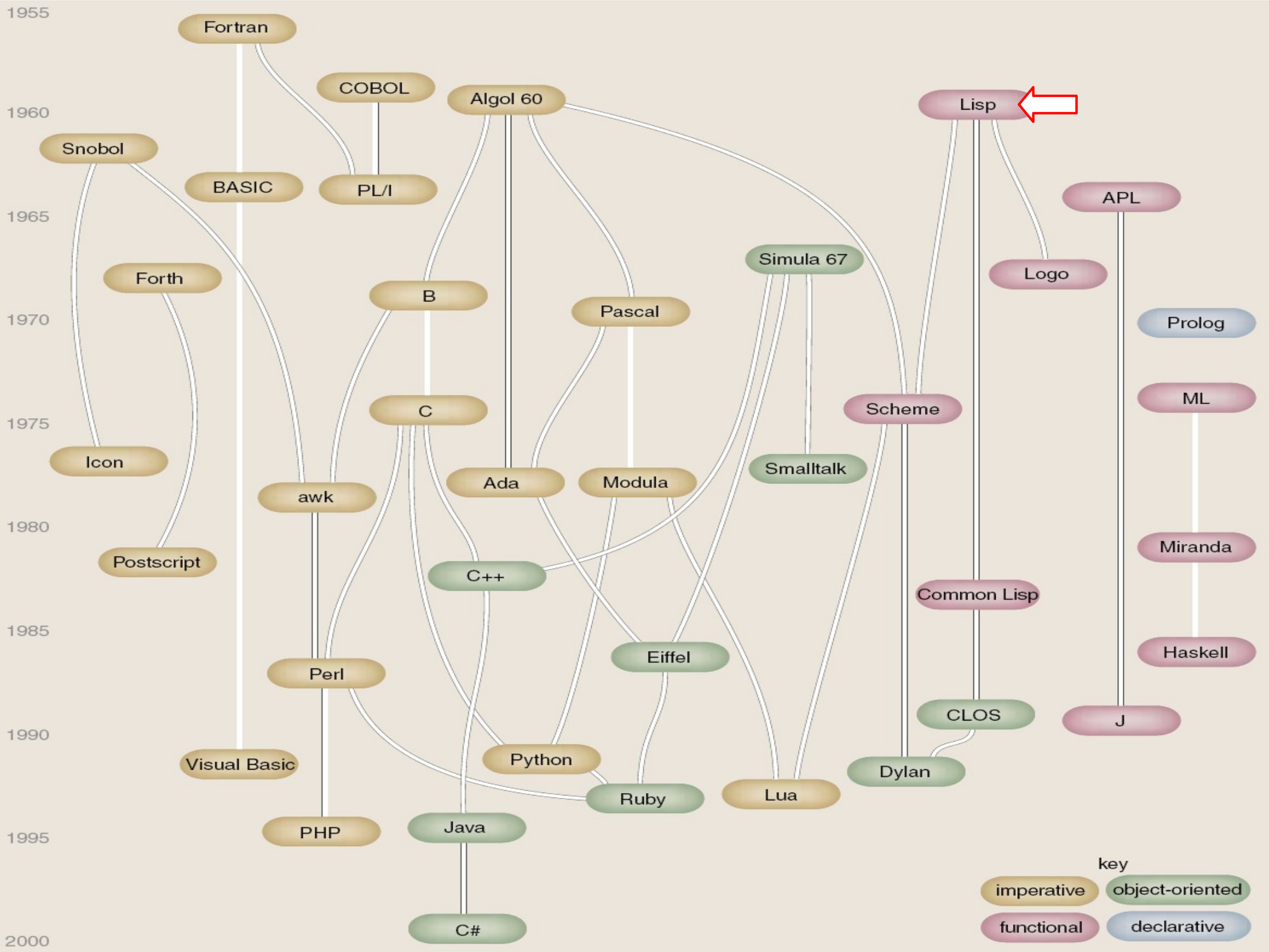
encrypt.
    move tabl (1:52) to from-chars
    move tabl (1 + offset:52) to to-chars
    inspect msg converting from-chars
        to to-chars
.

decrypt.
    move tabl (1 + offset:52) to from-chars
    move tabl (1:52) to to-chars
    inspect msg converting from-chars
        to to-chars
.

end program caesar.
```

FORTRAN IV (1962)

```
C AREA OF A TRIANGLE - HERON'S FORMULA
C INPUT - CARD READER UNIT 5, INTEGER INPUT
C OUTPUT - LINE PRINTER UNIT 6, REAL OUTPUT
C INPUT ERROR DISPAY ERROR OUTPUT CODE 1 IN JOB CONTROL LISTING
      INTEGER A,B,C
      READ(5,501) A,B,C
501  FORMAT(3I5)
      IF(A.EQ.0 .OR. B.EQ.0 .OR. C.EQ.0) STOP 1
      S = (A + B + C) / 2.0
      AREA = SQRT( S * (S - A) * (S - B) * (S - C) )
      WRITE(6,601) A,B,C,AREA
601  FORMAT(4H A= ,I5,5H  B= ,I5,5H  C= ,I5,8H  AREA= ,F10.2,12HSQUARE UNITS)
      STOP
      END
```



LISP (1958)

- » Primeira linguagem do paradigma funcional
- » Motivada por pesquisa em Inteligência Artificial
 - » Demonstração automática de teoremas, modelagem do pensamento humano etc.
 - » Necessidade de uma linguagem adequada para processamento de listas
 - ~ LISP → List Processor
 - » Todas as estruturas de LISP são objetos atômicos ou listas
 - ~ **Ortogonalidade**

LISP (1958)

- » Uma lista pode ser interpretada como dados ou como código
- » Exemplo
 - » (A B C D)
 - ~ Como dado: uma lista que contém quatro elementos
 - ~ Como código: uma função de nome "A" que recebe três argumentos

LISP (1958)

- » Uma lista pode ser interpretada como dados ou como código
- » Exemplo
 - » (A (B C) (D E))
 - ~ Como dado: uma lista que contém três elementos: "A", "(B C)" e "(D E)"
 - ~ Como código: uma função de nome "A" que recebe dois argumentos

LISP (1958)

- » LISP é uma linguagem expressiva e simples...
- » ...frequentemente criticada pela quantidade de parênteses aninhados



LISP (1958)

```
; LISP Example function
; The following code defines a LISP predicate function
; that takes two lists as arguments and returns True
; if the two lists are equal, and NIL (false) otherwise
(DEFUN equal_lists (lis1 lis2)
  (COND
    ((ATOM lis1) (EQ lis1 lis2))
    ((ATOM lis2) NIL)
    ((equal_lists (CAR lis1) (CAR lis2))
     (equal_lists (CDR lis1) (CDR lis2)))
    (T NIL)
  )
)
```

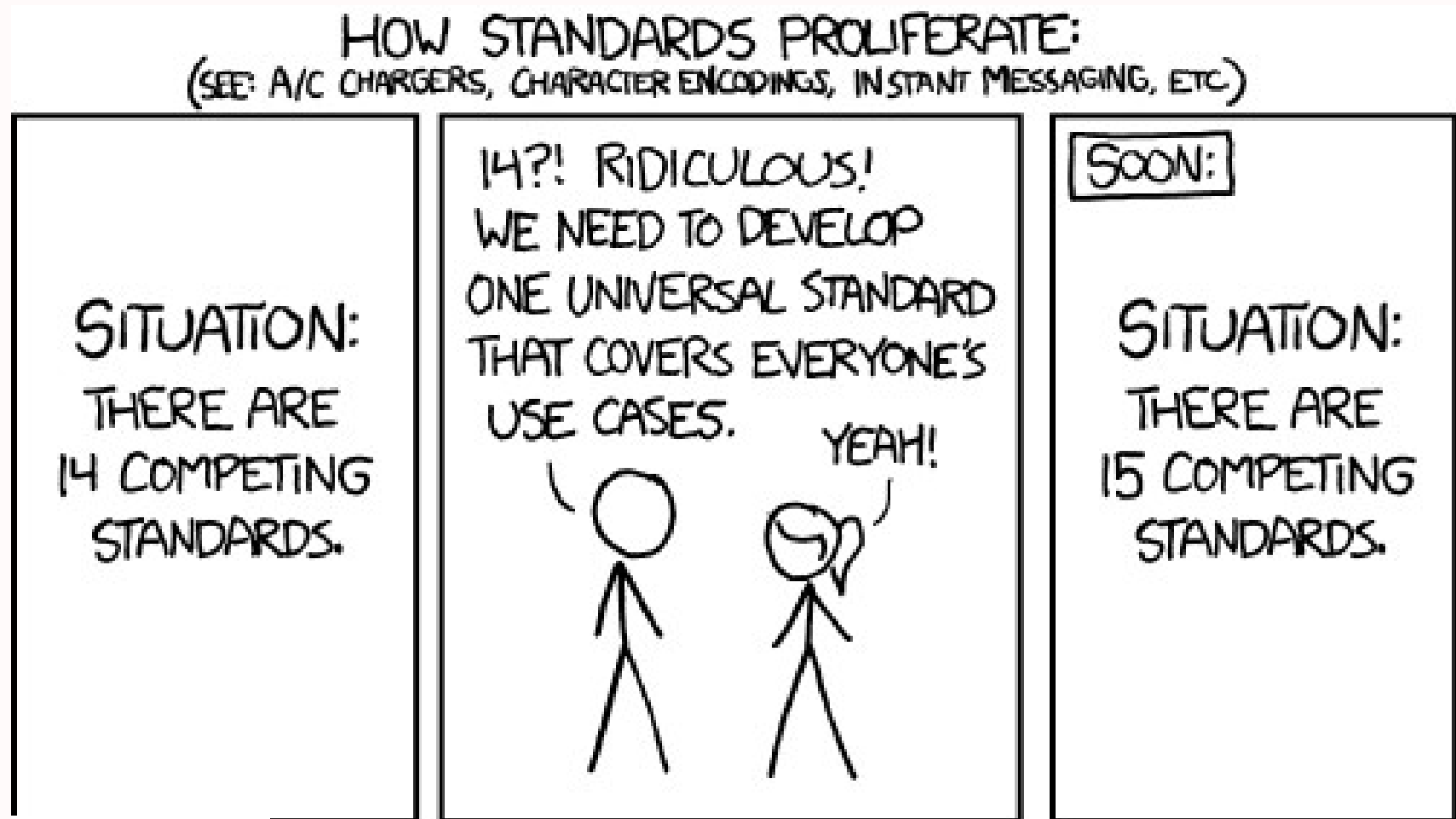
LISP (1958)

- » Foi marcante na definição de diversas tecnologias
 - » Primeira linguagem de programação com suporte adequado para recursão
 - » Primeira linguagem com gerenciamento de memória automático
 - » Primeira linguagem que incentiva o desenvolvimento em um paradigma diferente do imperativo
 - » Primeira linguagem a suportar funções de alta ordem

ALGOL 58

- » Fruto de um desejo de uma linguagem de programação universal
 - » Novas linguagens de programação estavam aparecendo
 - ~ FORTRAN em 1957
 - ~ Outras menos notórias, como IT para o UNIVAC, MATH-MATIC e UNICODE
- » A proliferação de novas linguagens dificultava o compartilhamento de código
- » Algumas linguagens focavam em plataformas específicas

ALGOL 58



<https://xkcd.com/927/>

ALGOL 58

- » Um comitê internacional inicial decidiu
 - » A sintaxe deveria ser tão próxima quanto possível da notação matemática
 - » Os programas fáceis de ler (a linguagem deveria ser intuitiva)
 - » Uma linguagem que fosse adequada para programação e comunicação científica
 - » Compilável
 - ~ Tão eficiente quanto FORTRAN e Assembly

ALGOL 58

- » O trabalho do comitê foi complicado
- » Muitas concessões tiveram que ser feitas
 - » Disputa entre separação de casas decimais: pontos ou vírgulas?
 - » A sintaxe da atribuição deveria seguir a forma do Plankalkül ou do FORTRAN?
 - ~ expressão => variável (sugestão europeia)
 - ~ variável := expressão (americana)

ALGOL 58

- » Ainda assim o comitê definiu diversos pontos-chave
 - » Formalizou o conceito de tipo de dados
 - » Definiu o conceito de comando composto
 - » Identificadores poderiam ter número arbitrário de caracteres
 - » Matrizes poderiam ter número arbitrário de dimensões
 - » O primeiro índice dos vetores poderia ser especificado pelo programador

ALGOL 58

» Mas a linguagem não saiu do papel....

ALGOL 60

- » Em 1959 houve grande debate em torno de ALGOL
- » John Backus apresentou sua nova notação para linguagens
 - » Posteriormente, essa notação ficou conhecida como Backus-Naur Form (BNF)
- » O comitê chegou em acordos e publicou a especificação de ALGOL 60

ALGOL 60

- » Foi extremamente influente
 - » Introduziu o conceito de blocos
 - » Passagem de parâmetros por valor e nome
 - » Inventou if-then-else
 - » Vetores dinâmicos de pilha
 - ~ Tamanho máximo do vetor definido no momento em que uma função é chamada
 - » Não era claro se permitia recursão
 - » Tornou-se a primeira linguagem padrão *de facto* para descrever algoritmos

ALGOL 60

- » Man or boy
 - » Proposto por Donald Knuth
 - » Objetivo: testar se uma implementação/linguagem suportava adequadamente recursão
 - » Um bom exemplo de como ALGOL 60 era usado para divulgar algoritmos

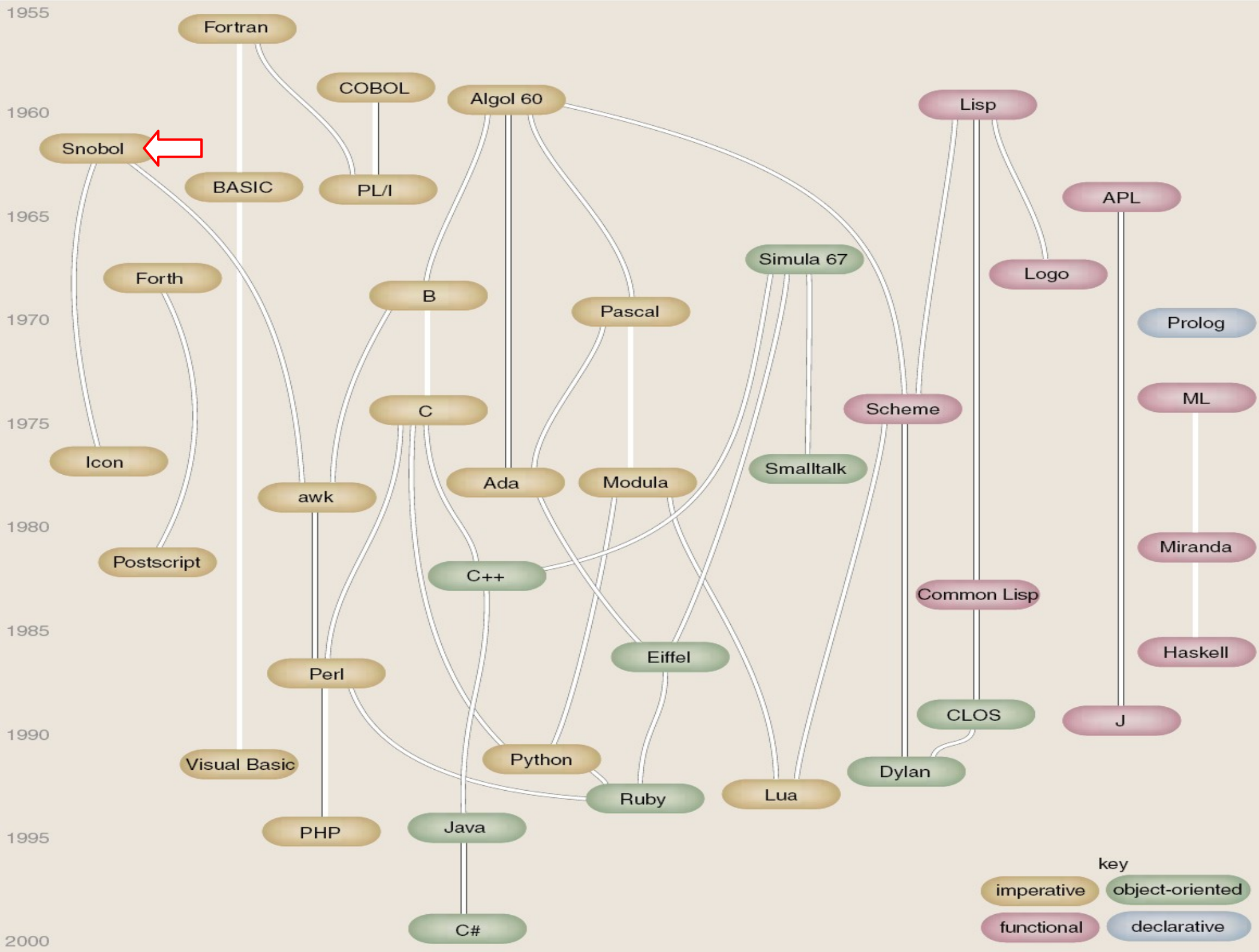
ALGOL 60

» Man or boy

```
begin
  real procedure A (k, x1, x2, x3, x4, x5);
  value k; integer k;
  real x1, x2, x3, x4, x5;
  begin
    real procedure B;
    begin k := k - 1;
      B := A := A (k, B, x1, x2, x3, x4)
    end;
    if k <= 0 then A := x4 + x5 else B
  end;
  outreal (A (10, 1, -1, -1, 1, 0))
end
```



```
'BEGIN' 'COMMENT' Loops/Break - ALGOL60 - 18/06/2018;
  'INTEGER' SEED;
  'INTEGER' 'PROCEDURE' RANDOM(N);
  'VALUE' N; 'INTEGER' N;
  'BEGIN'
    SEED:=(SEED*19157+12347) '/' 21647;
    RANDOM:=SEED-(SEED '/' N)*N+1
  'END' RANDOM;
  'INTEGER' I,J,K;
  SYSACT(1,6,120);SYSACT(1,8,60);SYSACT(1,12,1);'COMMENT' open print;
  SEED:=31567;
  J:=0;
  'FOR' I:=1, I+1 'WHILE' I 'LESS' 100 'DO' 'BEGIN'
    J:=J+1;
    K:=RANDOM(20);
    OUTINTEGER(1,K);
    'IF' J=8 'THEN' 'BEGIN'
      SYSACT(1,14,1); 'COMMENT' skip line;
      J:=0
    'END';
    'IF' K=10 'THEN' 'GOTO' LAB
  'END';
LAB:
  SYSACT(1,14,1); 'COMMENT' skip line;
'END'
```



SNOBOL

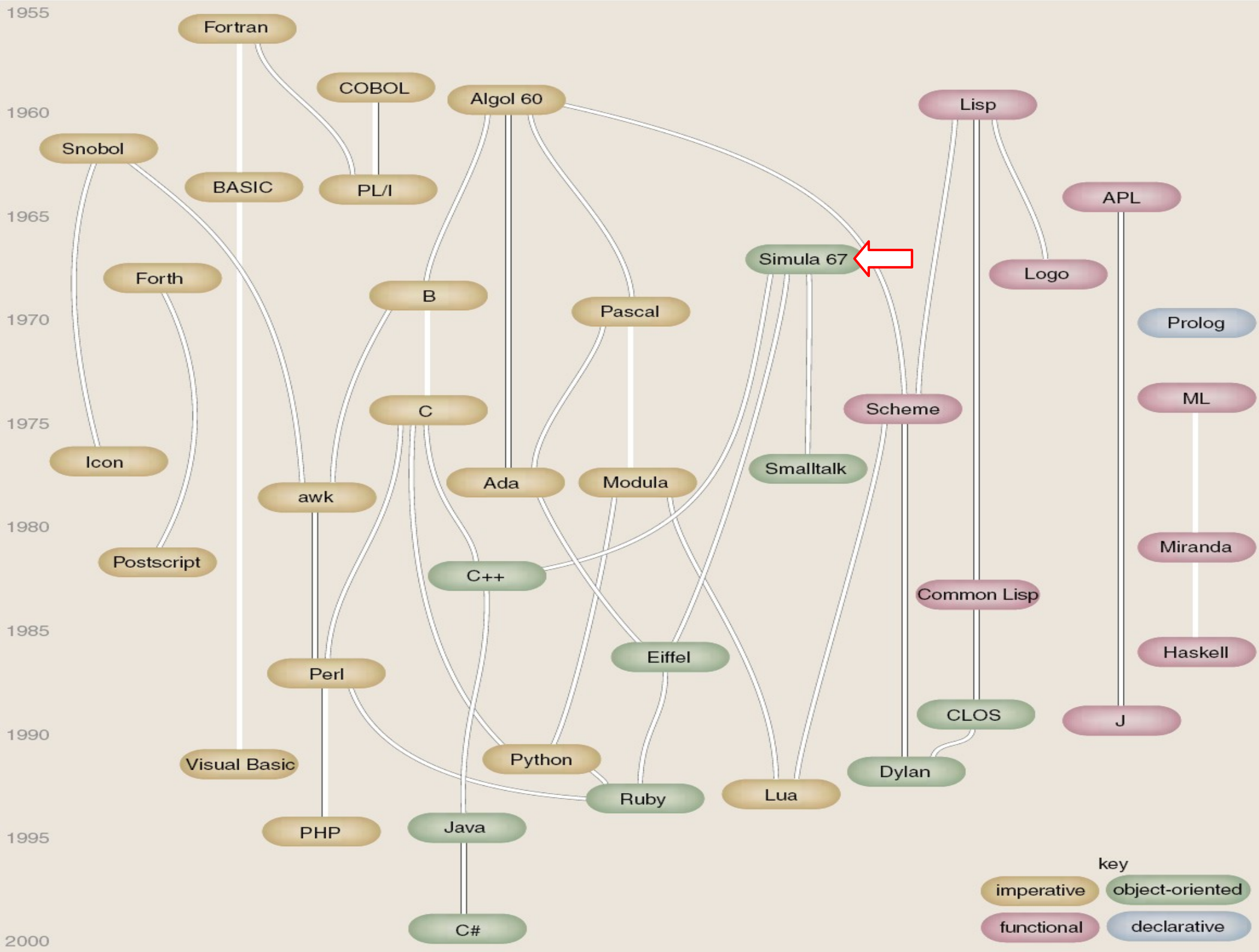
- » String Oriented and Symbolic Language
 - » Linguagem para processamento de cadeias de caracteres
 - » SNOBOL 4
 - ~ Comandos são na forma
rótulo sujeito padrão = objeto : transferência

SNOBOL

```
      OUTPUT = "Hello world"  
END
```

```
      OUTPUT = "What is your name?"  
      Username = INPUT  
      OUTPUT = "Thank you, " Username  
END
```

```
      OUTPUT = "What is your name?"  
      Username = INPUT  
      Username "J"           :S(LOVE)  
      Username "K"           :S(HATE)  
MEH      OUTPUT = "Hi, " Username      : (END)  
LOVE     OUTPUT = "How nice to meet you, " Username      : (END)  
HATE  
END      OUTPUT = "Oh. It's you, " Username
```



Simula 67

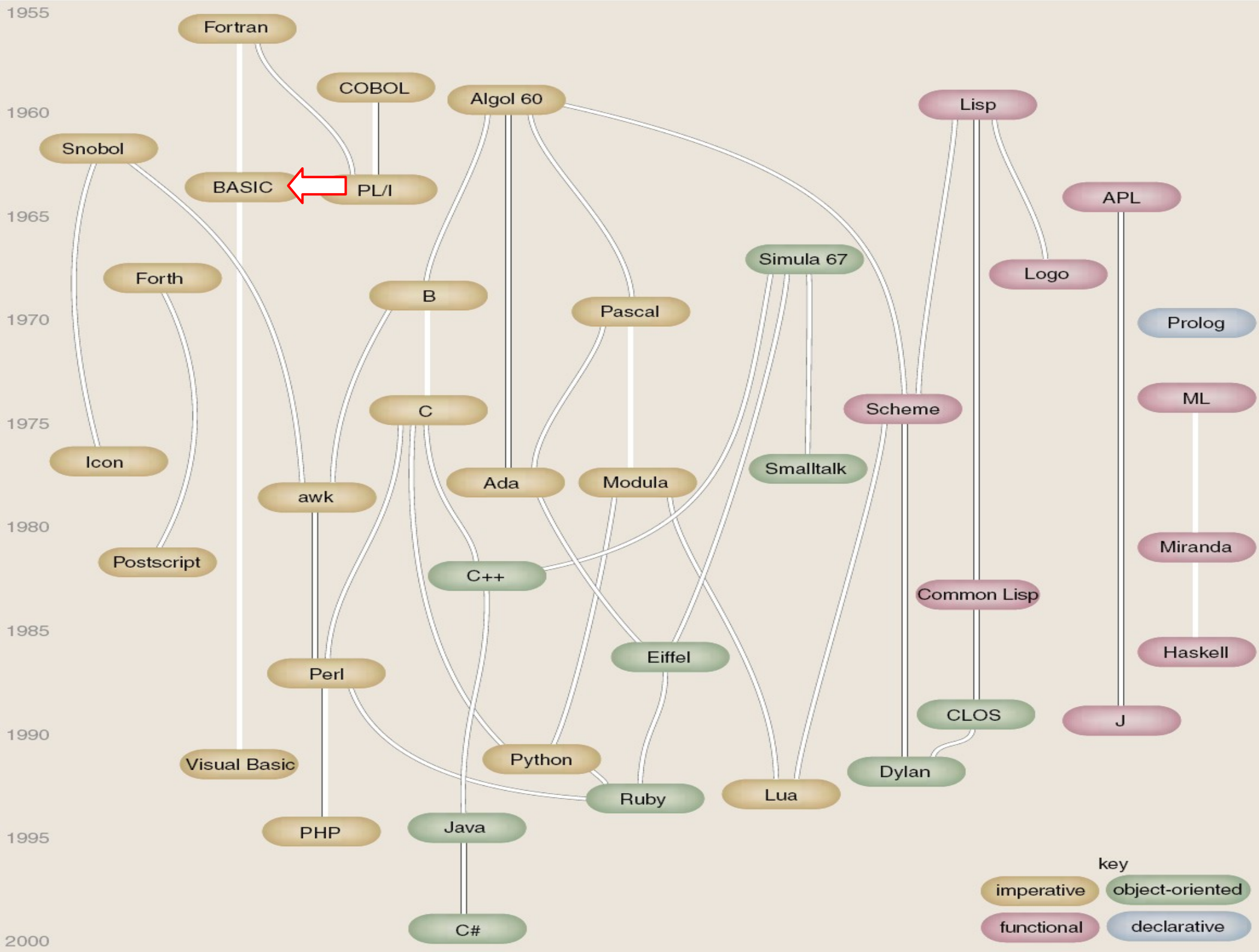
- » Uma extensão de ALGOL 60
- » Introduziu o conceito de classes e objetos e deu origem à Programação Orientada a Objetos
- » Introduziu o conceito de co-rotinas
 - » Uma função pode ser interrompida e depois continuar sua execução do ponto em que parou
 - » Útil para simulações

Begin

```
Class Glyph;  
  Virtual: Procedure print Is Procedure print;  
Begin  
End;
```

```
Glyph Class Char (c);  
  Character c;  
Begin  
  Procedure print;  
    OutChar(c);  
End;
```

```
Glyph Class Line (elements);  
  Ref (Glyph) Array elements;  
Begin  
  Procedure print;  
    Begin  
      Integer i;  
      For i:= 1 Step 1 Until UpperBound (elements, 1) Do  
        elements (i).print;  
      OutImage;  
    End;  
  End;  
  
  Ref (Glyph) rg;  
  Ref (Glyph) Array rgs (1 : 4);  
  
  ! Main program;  
  rgs (1):- New Char ('A');  
  rgs (2):- New Char ('b');  
  rgs (3):- New Char ('b');  
  rgs (4):- New Char ('a');  
  rg:- New Line (rgs);  
  rg.print;  
End;
```



BASIC (1964)

- » Beginner's All-purpose Symbolic Instruction Code
 - » Uma linguagem de programação para principiantes
 - » Criada para alunos da Universidade de Dartmouth
 - ~ Na época 75% eram de artes
 - ~ Uma linguagem para não-engenheiros

BASIC (1964)

- » Simple
 - » Não tinha instruções de E/S
 - » Variáveis só tinham uma letra
 - » Todos os tipos eram de ponto flutuantes
 - ~ Os criadores de BASIC acreditavam que seu público alvo não compreenderia a distinção entre inteiros e ponto flutuante

BASIC (1964)

- » Ideias inovadoras
 - » Primeira linguagem que não foi criada para um público especializado
 - » Primeira linguagem a considerar que o tempo do usuário é mais importante que o da máquina
 - ~ Os autores apostaram que os preços dos computadores cairia

BASIC (1964)

- » Muito popular nas décadas de 1970 e 1980
- » Dialetos famosos
 - » Commodore BASIC
 - » Apple BASIC
 - » Microsoft BASIC
 - ~ GW-BASIC
 - ~ QBasic

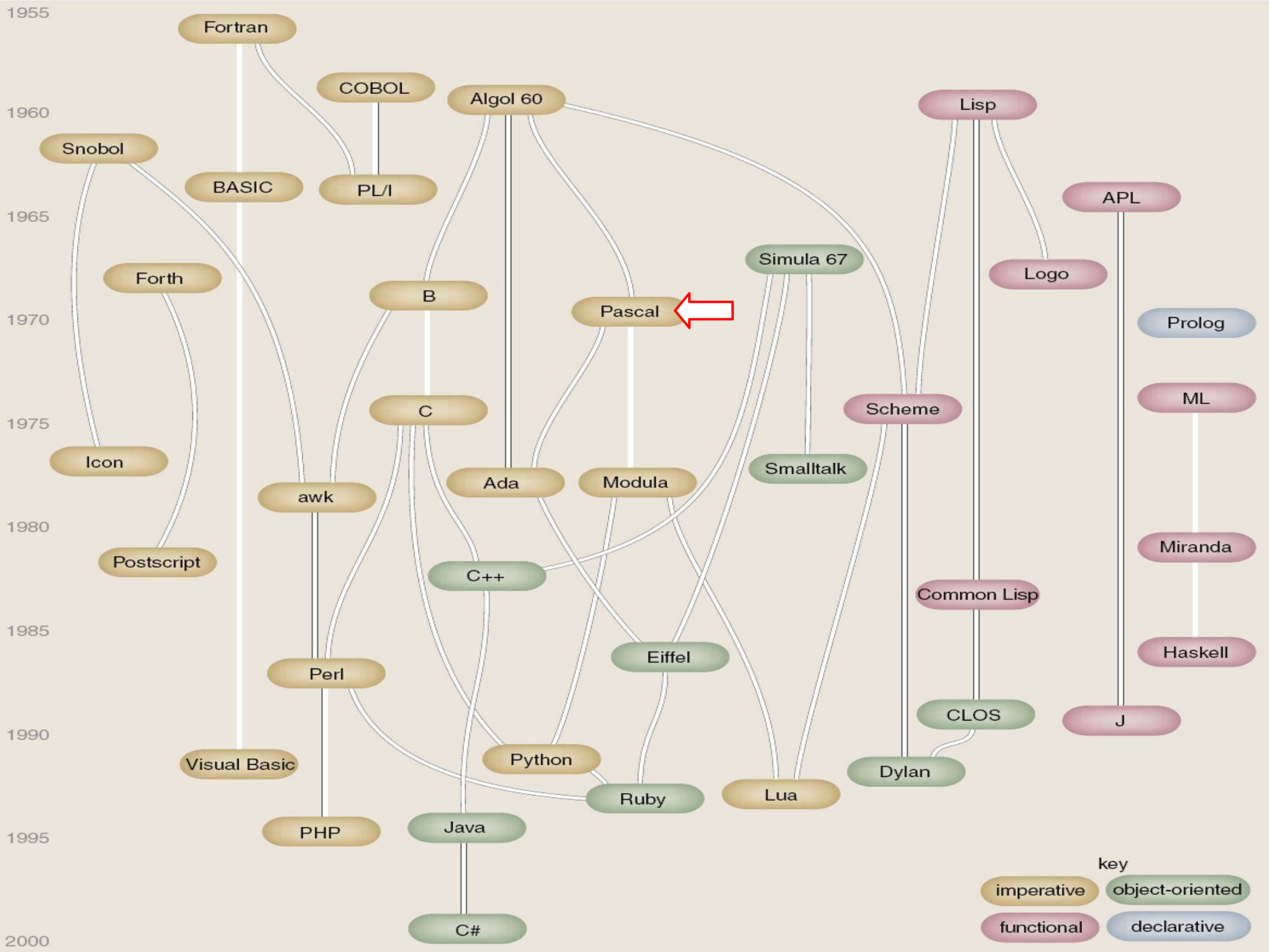
BASIC (1964)

```
10 INPUT "What is your name: ", U$
20 PRINT "Hello "; U$
30 INPUT "How many stars do you want: ", N
40 S$ = ""
50 FOR I = 1 TO N
60 S$ = S$ + "*"
70 NEXT I
80 PRINT S$
90 INPUT "Do you want more stars? ", A$
100 IF LEN(A$) = 0 THEN GOTO 90
110 A$ = LEFT$(A$, 1)
120 IF A$ = "Y" OR A$ = "y" THEN GOTO 30
130 PRINT "Goodbye "; U$
140 END
```

BASIC (1964)

```
DOSBox 0.74-3, Cpu speed: 3000 cycles, Frameskip 0, Program: QBASIC
File Edit View Search Run Debug Options Help
LINHAS.BAS
CLS
SCREEN 12
COLOR 15
PRINT "Iniciando em 1 segundo. Aperte qualquer tecla para sair."
SLEEP 1
RANDOMIZE TIMER
DO WHILE INKEY$ = ""
    x1% = INT(RND * 640)
    y1% = INT(RND * 480)
    x2% = INT(RND * 640) + 1
    y2% = INT(RND * 480) + 1
    cor% = INT(RND * 15)
    LINE (x1%, y1%)-(x2%, y2%), cor%
LOOP
SYSTEM
Immediate
F1=Help Enter=Display Menu Esc=Cancel Arrow=Next Item N 00002:001
```

Microsoft QBasic rodando no emulador DOSBox



Pascal (1970)

- » Criada por Niklaus Wirth
 - » Voltada para o ensino de programação
 - » Simples por *design*
 - » Extremamente popular e influente
 - ~ Wirth distribuiu a especificação da linguagem para universidades em todo o mundo

Pascal (1970)

- » Características de Pascal
 - » Não permitia algumas funcionalidades importantes para o desenvolvimento de programas “sérios”
 - ~ Uma função não pode receber um vetor de tamanho indeterminado
 - ~ Não permitia compilação separada de subprogramas
 - » Relativamente segura, especialmente se comparada com outras linguagens da época, como Fortran

Pascal (1970)

```
program BottlesOfBeer;

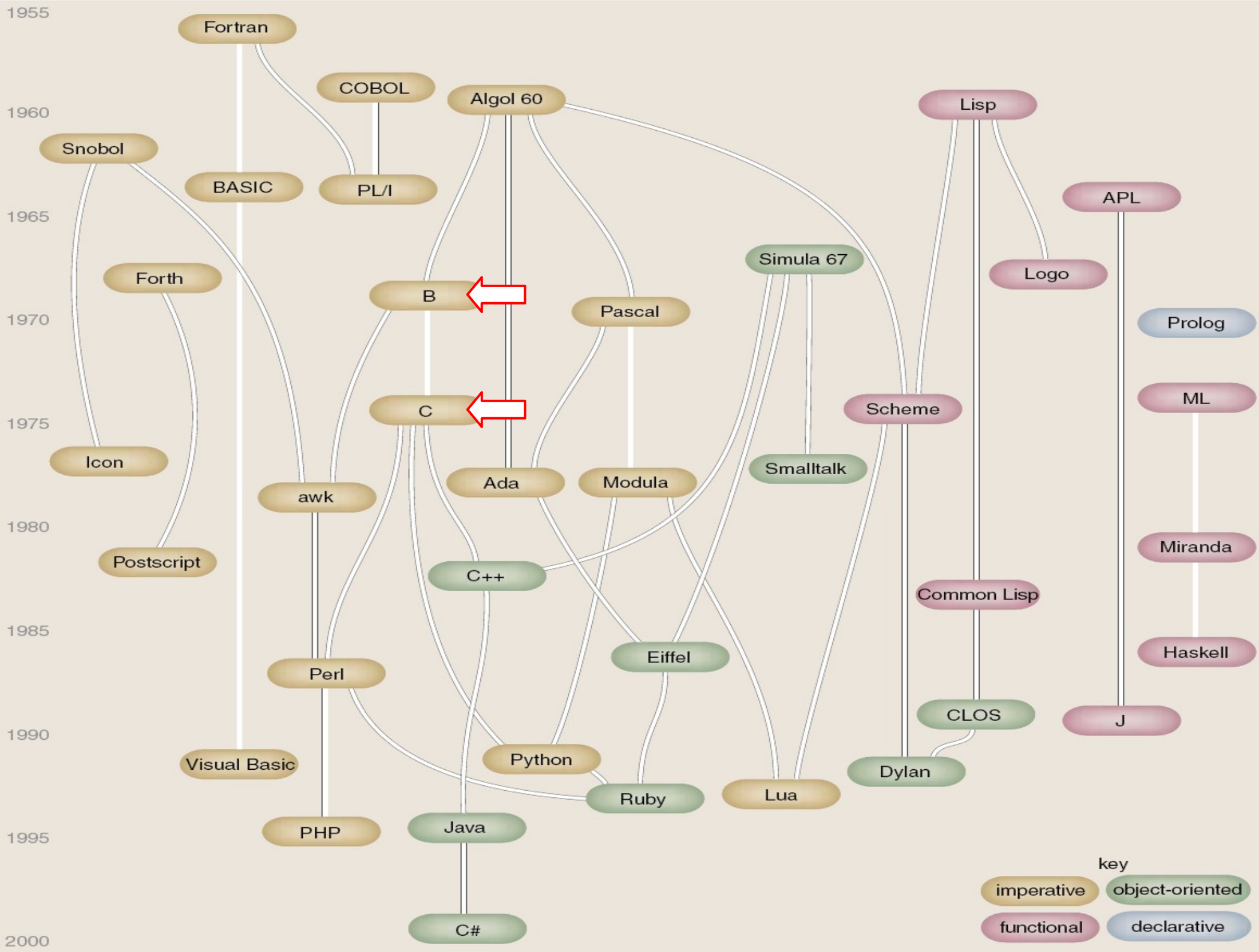
var
    i: integer;

begin
    for i := 99 downto 1 do
        if i <> 1 then
            begin
                writeln(i, ' bottles of beer on the wall');
                writeln(i, ' bottles of beer');
                writeln('Take one down, pass it around');
                if i = 2 then
                    writeln('One bottle of beer on the wall')
                else
                    writeln(i - 1, ' bottles of beer on the wall');
                writeln;
            end
        else
            begin
                writeln('One bottle of beer on the wall');
                writeln('One bottle of beer');
                writeln('Take one down, pass it around');
                writeln('No more bottles of beer on the wall');
            end
        end
    end.
end.
```

```
program sum(Input, Output);

type
    IntList = array [ 1 .. 99 ] of Integer;

var
    List: IntList;
    i: Integer;
    Sum: Integer;
begin
    for i := 1 to 99 do
        ReadLn(List[i]);
    Sum := 0;
    for i := 1 to 99 do
        begin
            Sum := Sum + List[i];
        end;
    WriteLn(Sum);
end.
```



B (1969)

- » Motivada pelo desenvolvimento do sistema operacional UNIX
 - » Criada por Ken Thompson no Bell Labs em 1970
 - » Linguagem sem tipo de dados, extremamente baixo nível
 - ~ Todos os dados são palavras da máquina
 - » Uma nova linguagem baseada em B foi criada, incluindo tipos de dados
 - ~ NB
 - ~ Depois C

C (1972)

- » Motivada pelo desenvolvimento do sistema operacional UNIX
 - » Criada por Dennis Ritchie e Brian Kernighan em 1972
 - » Baixo nível
 - » Tipos de dados
 - ~ Inteiros, pontos flutuantes e caracteres (byte)
 - ~ Não especifica o tamanho de um byte
 - ~ Não especifica o tamanho dos tipos inteiros

C (1972)

- » Inicialmente, parâmetros de funções não tinham tipos definidos
- » Também não havia verificação de número de argumentos passados para uma função
 - » Uma função poderia receber um número diferente de argumentos do que seus parâmetros
 - ~ **Argumento** (também chamado **parâmetro real**): expressão passada para a função
 - ~ **Parâmetro** (ou **parâmetro formal**): nome da variável que vincula com o argumento

K&R C (1978)

- » Criada por Brian Kernighan e Dennis Ritchie
 - » Livro: *"The C Programming Language"*
- » Recursos
 - » Estabelece funções para E/S
 - » Acrescenta os tipos de dados (`long int`) e (`unsigned int`)
 - » Altera operadores de atribuição e operação da forma `=+`, `=*` etc. para `+=`, `*=` etc.
 - » Funções sem retorno declaram o tipo do "retorno" como `void`

K&R C (1978)

```
soma(x, y)
    int x;
    int y;
{
    return x + y;
}

main()
{
    x, y;
    scanf("%d %d", &x, &y);
    printf("%d\n", soma(x, y));
}
```

K&R C (1978)

```
soma(vetor, tamanho)
    int *vetor;
    tamanho;
{
    register int i;
    s = 0;
    for (i = 0; i < tamanho; i++)
        s += vetor[i];
    return s;
}
```

ANSI C (1989)

- » Primeira padronização da linguagem C
 - » ANSI C (1989)
 - » ISO C (1990) – às vezes chamada C90
- » Inovações
 - » O comitê ANSI definiu rigorosamente a linguagem, promovendo portabilidade
 - » Adicionou protótipos de funções que definem tipos de parâmetros
 - » Introduz qualificadores como `const` e `volatile`

ANSI C (1989)

```
int soma(int x, int y)
{
    return x + y;
}

int main(void)
{
    x, y;
    scanf("%d %d", &x, &y);
    printf("%d\n", soma(x, y));
    return 0;
}
```

ANSI C (1989)

```
int printf(const char *s, ...);
int scanf(const char *s, ...);

int soma(int x, int y)
{
    return x + y;
}

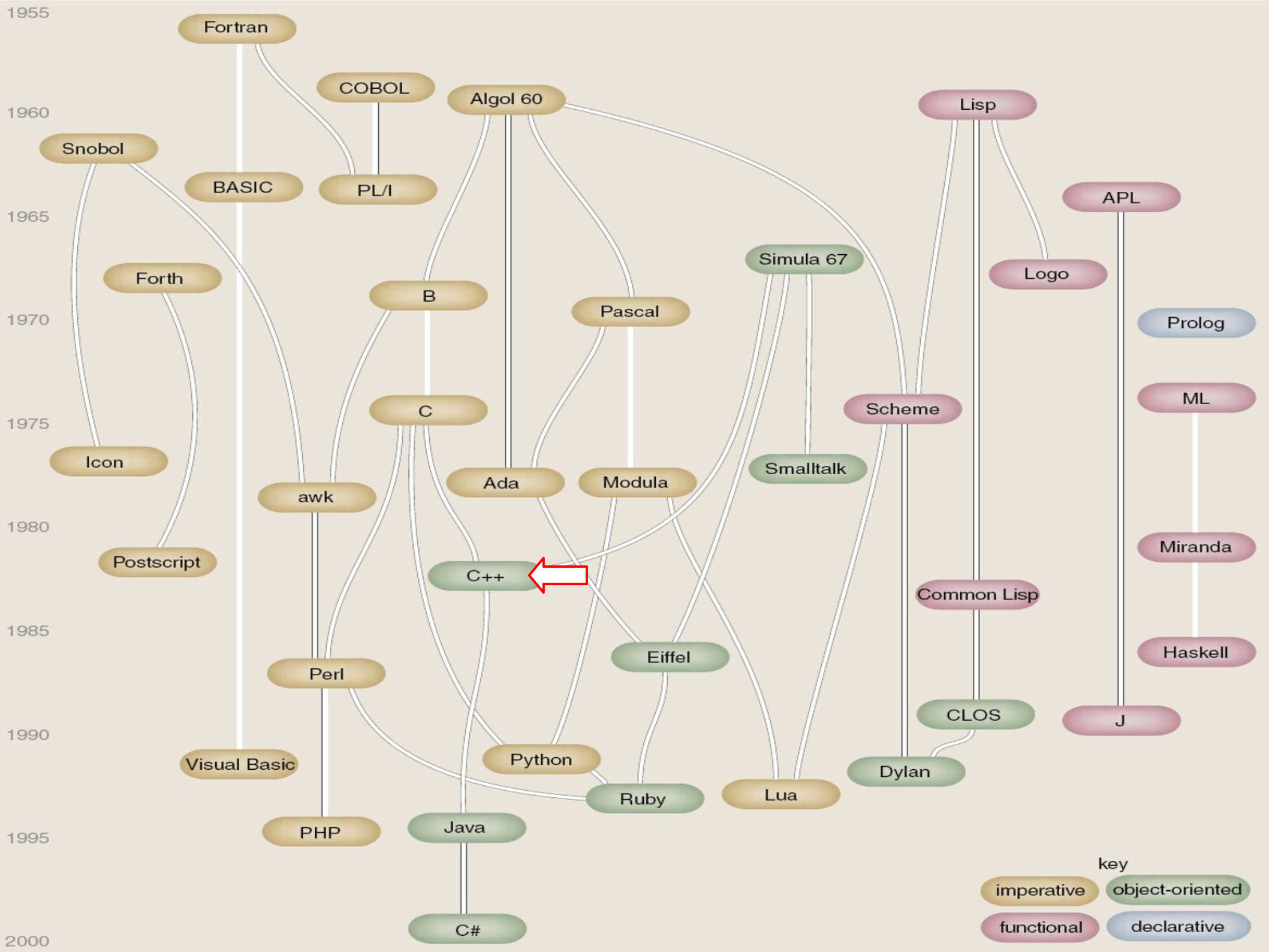
int main(void)
{
    int x, y;
    scanf("%d %d", &x, &y);
    printf("%d\n", soma(x, y));
    return 0;
}
```

ANSI C (1989)

```
#include <stdio.h>

int soma(int x, int y)
{
    return x + y;
}

int main(void)
{
    int x, y;
    scanf("%d %d", &x, &y);
    printf("%d\n", soma(x, y));
    return 0;
}
```



C++ (1985)

- » Inicialmente uma extensão da linguagem C criada por Bjarne Stroustrup
 - » C com um incremento (orientação a objetos)
- » O primeiro compilador de C++ reescrevia o código em C
- » As classes eram “estruturas com funções”

C++ (1985)

```
struct Hello {  
    void sayHello() {  
        printf("Hello, world!\n");  
    }  
};  
  
int main()  
{  
    Hello h();  
    h.sayHello();  
    return 0;  
}
```

- » Padrão ISO/IEC 1482:1998
 - » Espaços de nomes
 - » Incorporação da STL (*Standard Template Library*) como componente oficial da linguagem
 - ~ *Templates* (gabaritos) já existiam como extensão da linguagem
 - ~ A STL foi criada por desenvolvedores da HP no início da década de 1990

C++98

```
#include <iostream>
#include <string>
#include <vector>
#include <algorithm>
#include <utility>

int main() {
    std::vector<std::pair<int, std::string> > pq;
    pq.push_back(std::make_pair(3, "Clear drains"));
    pq.push_back(std::make_pair(4, "Feed cat"));
    pq.push_back(std::make_pair(5, "Make tea"));
    pq.push_back(std::make_pair(1, "Solve RC tasks"));

    // heapify
    std::make_heap(pq.begin(), pq.end());

    // enqueue
    pq.push_back(std::make_pair(2, "Tax return"));
    std::push_heap(pq.begin(), pq.end());

    while (!pq.empty()) {
        // peek
        std::cout << pq[0].first << ", " << pq[0].second << std::endl;
        // dequeue
        std::pop_heap(pq.begin(), pq.end());
        pq.pop_back();
    }

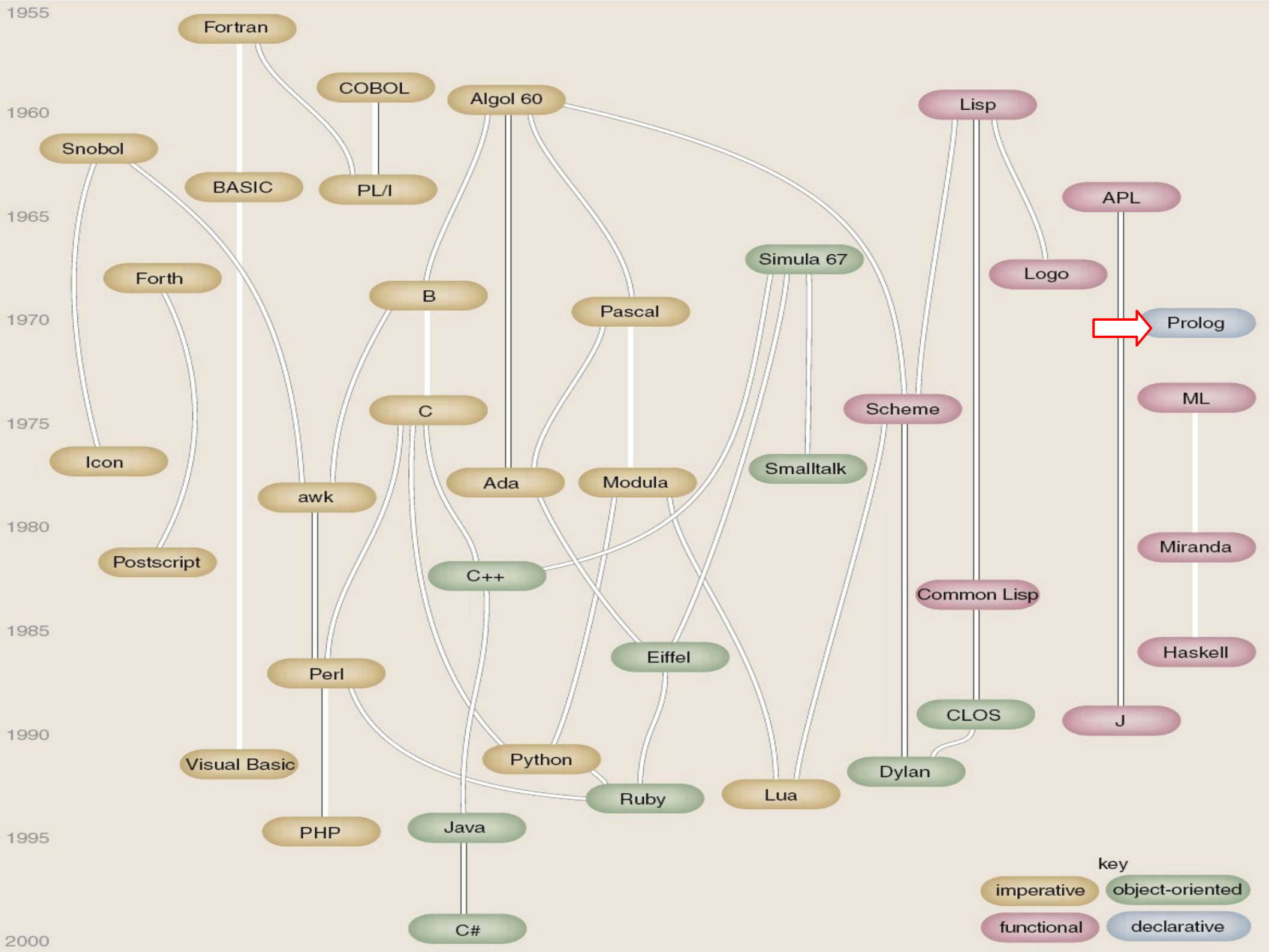
    return 0;
}
```

C++11

- » Padrão ISO/IEC 14822:2011
 - » Conhecida anteriormente como C++0x
 - » Modifica muitos recursos fundamentais da linguagem
 - » Introduz inferência de tipos
 - ~ **auto** variavel = 42;
 - ~ **auto** *outraVariavel = &variavel;
 - » Expressões *lambda* para programação funcional

C++11

```
1 #include <iostream>
2 #include <algorithm>
3
4 void display(int a)
5 {
6     std::cout<<a<<" ";
7 }
8 int main() {
9     int arr[] = { 1, 2, 3, 4, 5 };
10
11     std::for_each(arr, arr + sizeof(arr) / sizeof(int), &display);
12
13     std::cout << std::endl;
14
15 }
```



Prolog

- » Fruto de necessidades de IA para resolver problemas de cálculo de predicados
 - » Programas estabelecem fatos
 - » Descrevem o domínio de discurso
 - » Estabelecem proposições
 - » Estabelecem argumentos
- » Um programa em Prolog tem que encontrar conjuntos de variáveis para satisfazer os argumentos

Prolog

- » Comandos factuais descrevem uma base de dados (domínio de discurso)

```
mae(maria, joaozinho).  
pai(jose, joaozinho).
```

- » Um programa em Prolog é uma consulta à base de dados

```
mae(maria, jose).
```


Prolog

- » Letras maiúsculas indicam variáveis

```
mae(maria, joaozinho).  
pai(jose, joaozinho).
```

- » Consulta:

```
mae(maria, X).
```

Prolog

- » Regras podem ser utilizadas para escrever proposições quantificadas

```
mae(maria, joaozinho).  
pai(jose, joazinho).  
pai(jorge, jose).
```

```
avo(X, Y) :- pai(X, Z), pai(Z, Y).
```

$$\text{avo}(x, y) \rightarrow (\exists z)[\text{pai}(x, z) \wedge \text{pai}(z, y)]$$

Prolog

The Ackermann function is usually defined as follows:

$$A(m, n) = \begin{cases} n + 1 & \text{if } m = 0 \\ A(m - 1, 1) & \text{if } m > 0 \text{ and } n = 0 \\ A(m - 1, A(m, n - 1)) & \text{if } m > 0 \text{ and } n > 0. \end{cases}$$

```
ack(0, N, Ans) :- Ans is N+1.  
ack(M, 0, Ans) :- M>0, X is M-1, ack(X, 1, Ans).  
ack(M, N, Ans) :- M>0, N>0, X is M-1, Y is N-1, ack(M, Y, Ans2), ack(X, Ans2, Ans).
```