

# Compiladores, 2022/2023

## Trabalho prático, parte 2

– Outros tipos de dados primitivos para a linguagem Mar –

### 1 Introdução

No 1ª parte do trabalho prático, as expressões da linguagem mar apenas permitiam ter números como operandos. Na 2ª parte do trabalho, pretende-se que extenda a linguagem de modo a que as expressões possam ter outros tipos de dados. No total, deverá ser permitido 4 tipos de dados primitivos: *Number*, *Bool*, *String*, e *Nil*.

O tipo *Number* foi usado no 1ª parte do trabalho. É usado para valores inteiros e reais, mas ambos são manipulados internamente como se fossem doubles com 4 bytes.

O tipo *Bool* é usado para valores booleanos e tem 2 valores possíveis: `true` e `false`.

O tipo *String* é usado para strings de caracteres, que devem ser delimitadas por aspas.

O tipo *Nil* só tem 1 valor possível que é `nil`. É um tipo de dados especial que denota a ausência de valor (semelhante a `null` em C ou Java).

Com estes novos tipos de dados, podemos ter não só expressões aritméticas (como no 1º trabalho), mas também expressões booleanas, e expressões que envolvem strings. E, inclusivamente, podemos ter uma expressão com o valor `nil`.

### 2 Operadores válidos consoante o tipo de dados

De seguida apresenta-se os operadores que são válidos na linguagem mar, consoante o tipo do(s) operando(s).

## Number

- O operador `-` unário só pode ser aplicado a um operando do tipo *Number*. O resultado da operação é um valor do tipo *Number*.
- Os operadores binários `+`, `-`, `*`, `/`, podem ser aplicados a operandos do tipo *Number*. O resultado da operação é um valor do tipo *Number*. Estes operadores têm o significado usual da aritmética.
- Os operadores relacionais `>`, `>=`, `<`, `<=`, `==`, `!=`, podem ser aplicados a operandos do tipo *Number*. O resultado da operação é um valor do tipo *Bool*. Estes operadores têm o significado usual tal como nas linguagens C ou Java.

## Bool

- O operador `not` é unário e só pode ser aplicado a um operando do tipo *Bool*. O resultado da operação é um valor do tipo *Bool*. Este operador tem o significado idêntico ao do operador `!` do C e Java.
- Os operadores binários `and`, `or`, podem ser aplicados a operandos do tipo *Bool*. O resultado da operação é um valor do tipo *Bool*. Estes operadores têm o significado idêntico aos operadores `&&` e `||` do C e Java.
- Note que `not`, `and`, e `or`, são palavras reservadas na linguagem mar.
- Os operadores relacionais `==` e `!=` podem ser aplicados quando os operandos são do tipo *Bool*. O resultado da operação é um valor do tipo *Bool*.

## String

- É permitido o operador binário `+` quando os operandos são do tipo *String*. O resultado da operação é um valor do tipo *String* e consiste na concatenação do operando esquerdo com o operando direito, tal como em Java.
- Os operadores relacionais `==` e `!=` podem ser aplicados quando os operandos são do tipo *String*. O resultado da operação é um valor do tipo *Bool*.

## Nil

- Os operadores relacionais `==` e `!=` podem ser aplicados quando os operandos são do tipo *Nil*. O resultado da operação é um valor do tipo *Bool*.

A aplicação de operadores fora do contexto acima descrito deverá originar um erro semântico de inconsistência de tipos (não de parsing), que deve ser reportado pelo compilador de forma apropriada.

## 2.1 Precedência dos operadores

A tabela seguinte apresenta a precedência dos operadores da linguagem mar. Quanto mais acima na tabela, maior é a precedência do operador (e menor é o número que aparece na 1ª coluna da tabela). Dizer que um operador tem maior precedência que outro, significa que esse operador deve ser avaliado primeiro do que o operador com precedência mais baixa.

Os operadores que aparecem na mesma linha, têm o mesmo nível de precedência. Nesse caso, a ordem pela qual as operações são feitas é da esquerda para a direita.

Precedência	Descrição	Operadores
1	Parênteses	()
2	Unário	- not
3	Multiplicação e Divisão	* /
4	Soma e Subtração	+ -
5	Relacional	< > <= >=
6	Igualdade e desigualdade	== !=
7	E lógico	and
8	Ou lógico	or

### Exemplo 1

$1 + 2 * 3$  é equivalente a  $1 + (2 * 3)$

### Exemplo 2

$1 + 2 - 3 + 4$  é equivalente a  $((1 + 2) - 3) + 4$

## 3 Exemplo de programa válido

```
print not (5 > 3);
print nil;
print nil == nil;
print nil != nil;
print "uni" + "ver" + "sidade";
print true and (false or true);
print 1 + 2 * 3;
print "bolo" == "pastel";
print "ma" + "ria" == "maria";
```

Ao ser executado pela máquina virtual deveria dar o seguinte output:

```
false
nil
true
false
universidade
true
7.0
false
true
```

## 4 Exemplo de programa com erros de inconsistência de tipos

O seguinte programa não tem erros de parsing, mas tem erros semânticos (de inconsistência de tipos) e por isso não é compilado para bytecodes.

```
print 1 + "ola";
print 2+3 == 5;
print "ola" - "maria";
print true;
print true + false;
print nil * 2;
print -true;
```

O output do compilador neste caso deve ser algo deste género:

```
line 1:10 error: operator + is invalid between number and string
line 3:14 error: operator - is invalid between string and string
line 5:13 error: operator + is invalid between bool and bool
line 6:12 error: operator * is invalid between nil and number
line 7:7 error: unary operator - is invalid for bool
```

Note que as mensagens de erro indicam a linha e coluna no ficheiro de input onde é detectado o erro.

## 5 Instruções da máquina virtual

A máquina virtual passa a ter instruções especializadas consoante o tipo de dados. DCONST deixa de existir, e passa a haver a instrução CONST que tem um argumento inteiro (4 bytes) que representa o índice para uma entrada da *constant pool*, onde está a constante desejada (número ou string).

Eis o conjunto completo de instruções da máquina virtual para o 2º trabalho.

### Instrução com 1 argumento

OpCode	Argumento	Descrição
CONST	inteiro $x$	empilha a constante que está na posição $x$ da <i>constant pool</i> , no stack.

### Instruções sem argumentos

OpCode	Descrição
ADD	faz pop do operando direito $b$ , seguido de pop do operando esquerdo $a$ , e empilha $a + b$ no stack.
SUB	faz pop do operando direito $b$ , seguido de pop do operando esquerdo $a$ , e empilha $a - b$ no stack.
MULT	faz pop do operando direito $b$ , seguido de pop do operando esquerdo $a$ , e empilha $a * b$ no stack.
DIV	faz pop do operando direito $b$ , seguido de pop do operando esquerdo $a$ , e empilha $a/b$ no stack.
UMINUS	faz pop do operando $a$ , e empilha $-a$ no stack.
CONCAT	faz pop do operando direito $b$ , seguido de pop do operando esquerdo $a$ , e empilha $a$ concatenado com $b$ no stack.
HALT	termina a execução do programa.
NIL	empilha o valor <i>nil</i> no stack.
TRUE	empilha o valor <i>true</i> no stack.
FALSE	empilha o valor <i>false</i> no stack.
AND	faz pop do operando direito $b$ , seguido de pop do operando esquerdo $a$ , e empilha o valor lógico $a$ and $b$ no stack.
OR	faz pop do operando direito $b$ , seguido de pop do operando esquerdo $a$ , e empilha o valor lógico $a$ or $b$ no stack.
NOT	faz pop do operando $a$ , e empilha o valor lógico not $a$ no stack.
GT	faz pop do operando direito $b$ , seguido de pop do operando esquerdo $a$ , e empilha o valor lógico de $a > b$ no stack.
LT	faz pop do operando direito $b$ , seguido de pop do operando esquerdo $a$ , e empilha o valor lógico de $a < b$ no stack.

GEQ	faz pop do operando direito $b$ , seguido de pop do operando esquerdo $a$ , e empilha o valor lógico de $a \geq b$ no stack.
LEQ	faz pop do operando direito $b$ , seguido de pop do operando esquerdo $a$ , e empilha o valor lógico de $a \leq b$ no stack.
EQ_N	faz pop do operando direito $b$ , seguido de pop do operando esquerdo $a$ , e empilha o valor lógico de $a == b$ no stack. (Assume que $a$ e $b$ são do valores do tipo <i>Number</i> )
EQ_B	faz pop do operando direito $b$ , seguido de pop do operando esquerdo $a$ , e empilha o valor lógico de $a == b$ no stack. (Assume que $a$ e $b$ são do valores do tipo <i>Bool</i> )
EQ_S	faz pop do operando direito $b$ , seguido de pop do operando esquerdo $a$ , e empilha o valor lógico de $a == b$ no stack. (Assume que $a$ e $b$ são do valores do tipo <i>String</i> )
EQ_NIL	faz pop do operando direito $b$ , seguido de pop do operando esquerdo $a$ , e empilha o valor lógico de $a == b$ no stack. (Assume que $a$ e $b$ são do valores do tipo <i>Nil</i> )
NEQ_N	faz pop do operando direito $b$ , seguido de pop do operando esquerdo $a$ , e empilha o valor lógico de $a \neq b$ no stack. (Assume que $a$ e $b$ são do valores do tipo <i>Number</i> )
NEQ_B	faz pop do operando direito $b$ , seguido de pop do operando esquerdo $a$ , e empilha o valor lógico de $a \neq b$ no stack. (Assume que $a$ e $b$ são do valores do tipo <i>Bool</i> )
NEQ_S	faz pop do operando direito $b$ , seguido de pop do operando esquerdo $a$ , e empilha o valor lógico de $a \neq b$ no stack. (Assume que $a$ e $b$ são do valores do tipo <i>String</i> )
NEQ_NIL	faz pop do operando direito $b$ , seguido de pop do operando esquerdo $a$ , e empilha o valor lógico de $a \neq b$ no stack. (Assume que $a$ e $b$ são do valores do tipo <i>Nil</i> )
PRINT_N	faz pop do operando $a$ , e escreve $a$ no output seguido de uma mudança de linha. (Assume que $a$ é do tipo <i>Number</i> )
PRINT_B	faz pop do operando $a$ , e escreve $a$ no output seguido de uma mudança de linha. (Assume que $a$ é do tipo <i>Bool</i> )
PRINT_S	faz pop do operando $a$ , e escreve $a$ no output seguido de uma mudança de linha. (Assume que $a$ é do tipo <i>String</i> )
PRINT_NIL	faz pop do operando $a$ , e escreve $a$ no output seguido de uma mudança de linha. (Assume que $a$ é do tipo <i>Nil</i> )

## 6 Output obtido pela minha implementação com a opção -debug activa

Apresento os outputs obtido pela minha implementação do compilador e máquina virtual para o input apresentado anteriormente, com a opção `-debug` activa. Recomenda-se que façam algo análogo no vosso trabalho.

### 6.1 Compilador

```
java marCompiler inputs/in1.mar -debug
```

```
... no parsing errors
... no type errors
... code generation
Constant pool:
0: <NUMBER:5.0>
1: <NUMBER:3.0>
2: <STRING:"uni">
3: <STRING:"ver">
4: <STRING:"sidade">
5: <NUMBER:1.0>
6: <NUMBER:2.0>
7: <NUMBER:3.0>
8: <STRING:"bolo">
9: <STRING:"pastel">
10: <STRING:"ma">
11: <STRING:"ria">
12: <STRING:"maria">
Generated assembly code:
0: CONST 0
1: CONST 1
2: GT
3: NOT
4: PRINT_B
5: NIL
6: PRINT_NIL
7: NIL
8: NIL
9: EQ_NIL
10: PRINT_B
11: NIL
12: NIL
13: NEQ_NIL
```

```
14: PRINT_B
15: CONST 2
16: CONST 3
17: CONCAT
18: CONST 4
19: CONCAT
20: PRINT_S
21: TRUE
22: FALSE
23: TRUE
24: OR
25: AND
26: PRINT_B
27: CONST 5
28: CONST 6
29: CONST 7
30: MULT
31: ADD
32: PRINT_N
33: CONST 8
34: CONST 9
35: EQ_S
36: PRINT_B
37: CONST 10
38: CONST 11
39: CONCAT
40: CONST 12
41: EQ_S
42: PRINT_B
43: HALT
```

Saving the constant pool and the bytecodes to inputs/in1.marbc

## 6.2 Máquina virtual

```
java marVM inputs/in1.marbc -debug
```

Constant pool:

```
0: <NUMBER:5.0>
1: <NUMBER:3.0>
2: <STRING:"uni">
3: <STRING:"ver">
4: <STRING:"sidade">
5: <NUMBER:1.0>
6: <NUMBER:2.0>
```



7: <NUMBER:3.0>  
8: <STRING:"bolo">  
9: <STRING:"pastel">  
10: <STRING:"ma">  
11: <STRING:"ria">  
12: <STRING:"maria">

Instructions:

0: CONST 0  
1: CONST 1  
2: GT  
3: NOT  
4: PRINT\_B  
5: NIL  
6: PRINT\_NIL  
7: NIL  
8: NIL  
9: EQ\_NIL  
10: PRINT\_B  
11: NIL  
12: NIL  
13: NEQ\_NIL  
14: PRINT\_B  
15: CONST 2  
16: CONST 3  
17: CONCAT  
18: CONST 4  
19: CONCAT  
20: PRINT\_S  
21: TRUE  
22: FALSE  
23: TRUE  
24: OR  
25: AND  
26: PRINT\_B  
27: CONST 5  
28: CONST 6  
29: CONST 7  
30: MULT  
31: ADD  
32: PRINT\_N  
33: CONST 8  
34: CONST 9  
35: EQ\_S  
36: PRINT\_B  
37: CONST 10

```

38: CONST 11
39: CONCAT
40: CONST 12
41: EQ_S
42: PRINT_B
43: HALT

```

Trace while running the code:

	Stack: []
CONST 0 '<NUMBER:5.0>	
	Stack: [<NUMBER:5.0>]
CONST 1 '<NUMBER:3.0>	
	Stack: [<NUMBER:5.0>, <NUMBER:3.0>]
GT	
	Stack: [<BOOL:true>]
NOT	
	Stack: [<BOOL:false>]
PRINT_B	
false	
	Stack: []
NIL	
	Stack: [<NIL>]
PRINT_NIL	
nil	
	Stack: []
NIL	
	Stack: [<NIL>]
NIL	
	Stack: [<NIL>, <NIL>]
EQ_NIL	
	Stack: [<BOOL:true>]
PRINT_B	
true	
	Stack: []
NIL	
	Stack: [<NIL>]
NIL	
	Stack: [<NIL>, <NIL>]
NEQ_NIL	
	Stack: [<BOOL:false>]
PRINT_B	
false	
	Stack: []
CONST 2 '<STRING:"uni">	
	Stack: [<STRING:"uni">]
CONST 3 '<STRING:"ver">	

	Stack: [<STRING:"uni">, <STRING:"ver">]
CONCAT	
	Stack: [<STRING:"univer">]
CONST 4 '<STRING:"sidade">	
	Stack: [<STRING:"univer">, <STRING:"sidade">]
CONCAT	
	Stack: [<STRING:"universidade">]
PRINT_S	
universidade	
	Stack: []
TRUE	
	Stack: [<BOOL:true>]
FALSE	
	Stack: [<BOOL:true>, <BOOL:false>]
TRUE	
	Stack: [<BOOL:true>, <BOOL:false>, <BOOL:true>]
OR	
	Stack: [<BOOL:true>, <BOOL:true>]
AND	
	Stack: [<BOOL:true>]
PRINT_B	
true	
	Stack: []
CONST 5 '<NUMBER:1.0>	
	Stack: [<NUMBER:1.0>]
CONST 6 '<NUMBER:2.0>	
	Stack: [<NUMBER:1.0>, <NUMBER:2.0>]
CONST 7 '<NUMBER:3.0>	
	Stack: [<NUMBER:1.0>, <NUMBER:2.0>, <NUMBER:3.0>]
MULT	
	Stack: [<NUMBER:1.0>, <NUMBER:6.0>]
ADD	
	Stack: [<NUMBER:7.0>]
PRINT_N	
7.0	
	Stack: []
CONST 8 '<STRING:"bolo">	
	Stack: [<STRING:"bolo">]
CONST 9 '<STRING:"pastel">	
	Stack: [<STRING:"bolo">, <STRING:"pastel">]
EQ_S	
	Stack: [<BOOL:false>]
PRINT_B	
false	
	Stack: []

```

CONST 10 '<STRING:"ma">
           Stack: [<STRING:"ma">]
CONST 11 '<STRING:"ria">
           Stack: [<STRING:"ma">, <STRING:"ria">]
CONCAT
           Stack: [<STRING:"maria">]
CONST 12 '<STRING:"maria">
           Stack: [<STRING:"maria">, <STRING:"maria">]
EQ_S
           Stack: [<BOOL:true>]
PRINT_B
true
           Stack: []
HALT

```

## 7 Condições de realização

O projeto deve ser realizado em grupo, de acordo com as inscrições em grupo do laboratório. Deverão submeter o vosso código num ficheiro ZIP por via eletrónica, através da tutoria, até às 23:59 do dia 26/04/2023.

O código ZIP deverá conter a gramática '.g4' em ANTLR, bem como todo o código Java desenvolvido.

- O vosso compilador deverá chamar-se **marCompiler**
- A vossa máquina virtual deverá chamar-se **marVM**
- Recomenda-se que a vossa gramática se chame **mar.g4**

Apenas é necessário que 1 dos elementos do grupo submeta o trabalho.