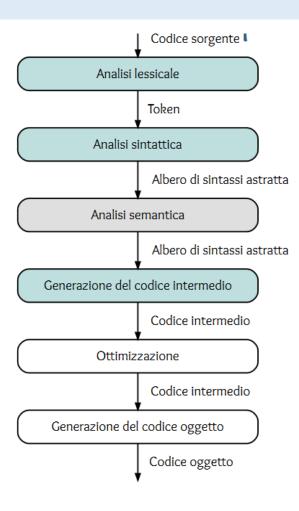
### Laboratorio di Linguaggi Formali e Traduttori LFT lab T4, a.a. 2019/2020

Generazione del bytecode

#### Generazione codice intermedio



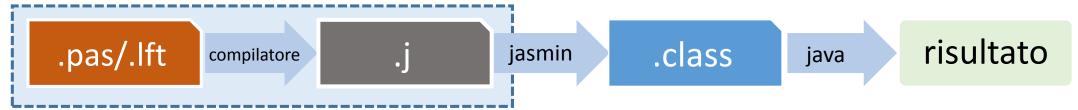
- Generazione codice intermedio:
  - Fase successiva a quelle dell'analisi lessicale e dell'analisi sintattica (l'analisi semantica non è stato affrontato in questo corso).
  - Traduzione di un programma di un linguaggio (sorgente) a un altro (oggetto).
  - Nostro caso:
    - Sorgente: il linguaggio dell'esercizio 3.2.
    - Oggetto: bytecode per la JVM.

### Generazione del bytecode

• Utilizzo tipico del JVM:

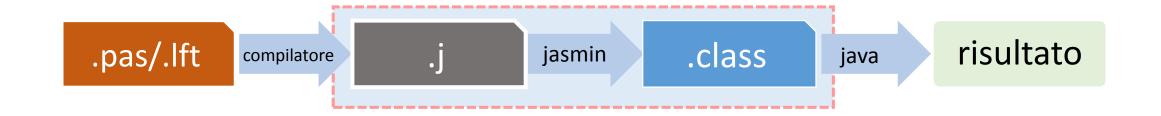


• Obiettivo: realizzare un compilatore per il linguaggio P dove il linguaggio oggetto è bytecode JVM in formato mnemonico.



- File .j: bytecode JVM in formato *mnemonico*.
- File .class: bytecode JVM in formato binario.
- Jasmin: programma assembler per tradurre il bytecode dal formato mnemonico al formato binario.

### Generazione del bytecode



- jasmin.jar può essere scaricato dalla pagina Moodle/I-learn del laboratorio.
- Per eseguire Jasmin (con il file Output.j come input a jasmin):
   java -jar jasmin.jar Output.j
- Jasmin crea il file Output.class.

## Comandi del linguaggio

Comando	Significato	Esempio del comando
= ID <expr></expr>	Assegnamento del valore di un'espressione ad un identificatore	$(= \times 3)$
print <exprlist></exprlist>	Stampare sul terminale i valori di un elenco di espressioni	(print x 3 (+ x 1))
read ID	Legge un input dalla tastiera	(read y)
do <i><statlist></statlist></i>	Composizione sequenziale: raggruppa un elenco di comandi	<pre>(do      (read x)      (print (* x 3)) )</pre>

## Comandi del linguaggio

Comando	Significato	Esempio del comando
cond <i><bexpr> <stat></stat></bexpr></i>	Comando condizionale: se una condizione booleana è vera, eseguire un comando (versione «senza else»)	(cond (> x 0) (print x))
<pre>cond <bexpr> <stat>   (else <stat>)</stat></stat></bexpr></pre>	Comando condizionale: se una condizione booleana è vera, eseguire un comando, altrimenti eseguire un altro comando (versione «con else»)	<pre>(cond (== x y) (print 0) (else (print 1)))</pre>
while <bexpr> <stat></stat></bexpr>	Ciclo: se una condizione è vera, eseguire un comando, poi ripetere	<pre>(while (&lt;&gt; x 0)   (do (read x)</pre>

### Esempio di traduzione

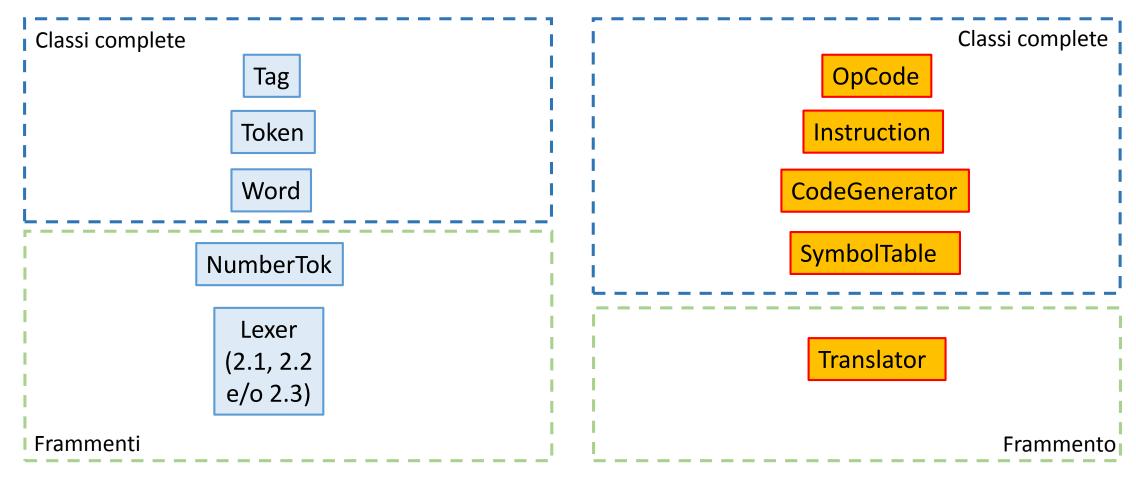
#### Programma .pas/.lft

```
(do
(read a)
(print (+ a 1))
```

# Traduzione del programma .pas/.lft (frammento di Output.j)

```
invokestatic Output/read() I
istore 0
L1:
  iload 0
  ldc 1
  iadd
  invokestatic Output/print(I) V
L2:
L0:
```

## Classi del generatore di bytecode



Classi relativi al lexer

Classi relativi alla generazione del bytecode

• <u>OpCode</u>: semplice enumerazione dei nomi mnemonici delle istruzioni del linguaggio oggetto.

```
public enum OpCode {
    ldc, imul, ineg, idiv, iadd,
    isub, istore, ior, iand, iload,
    if_icmpeq, if_icmple, if_icmplt, if_icmpne, if_icmpge,
    if_icmpgt, ifne, GOto, invokestatic, label }
```

- <u>Instruction</u>: verrà usata per rappresentare singole istruzioni del linguaggio mnemonico.
  - Il metodo toJasmin restituisce l'istruzione nel formato adeguato per l'assembler jasmin.

```
public class Instruction {
   OpCode opCode;
   int operand;
   public Instruction(OpCode opCode) {
        this.opCode = opCode;
   public Instruction(OpCode opCode, int operand) {
        this.opCode = opCode;
        this.operand = operand;
   public String toJasmin () {
        String temp="";
        switch (opCode) {
            case ldc : temp = " ldc " + operand + "\n"; break;
            case invokestatic :
               if( operand == 1)
                  temp = " invokestatic " + "Output/print(I)V" + "\n";
               else
                  temp = " invokestatic " + "Output/read() I" + "\n"; break;
            case iadd : temp = " iadd " + "\n"; break;
            case imul : temp = " imul " + "\n"; break;
```

- CodeGenerator: ha lo scopo di memorizzare in una struttura apposita la lista delle istruzioni (come oggetti di tipo Instruction) generate.
- I metodi emit/emitLabel sono usati per aggiungere istruzioni o etichette di salto nel codice.
- Le costanti header e footer definiscono il preambolo e l'epilogo del codice generato dal traduttore per restituire, mediante il metodo toJasmin, un file la cui struttura risponde ai requisiti dell'assembler jasmin.

```
public class CodeGenerator
    LinkedList <Instruction> instructions = new LinkedList <Instruction>();
    int label=0;
    public void emit(OpCode opCode) {
        instructions.add(new Instruction(opCode));
    public void emit(OpCode opCode , int operand) {
        instructions.add(new Instruction(opCode, operand));
    public void emitLabel(int operand) {
        emit(OpCode.label, operand);
    public int newLabel() {
        return label++;
    public void toJasmin() throws IOException{
        PrintWriter out = new PrintWriter(new FileWriter("Output.j"));
        String temp = "";
        temp = temp + header;
        while (instructions.size() > 0) {
            Instruction tmp = instructions.remove();
            temp = temp + tmp.toJasmin();
        temp = temp + footer;
        out.println(temp);
        out.flush();
        out.close();
```

• • •

- CodeGenerator: ha lo scopo di memorizzare in una struttura apposita la lista delle istruzioni (come oggetti di tipo Instruction) generate.
- I metodi emit/emitLabel sono usati per aggiungere istruzioni o etichette di salto nel codice.
- Le costanti header e footer definiscono il preambolo e l'epilogo del codice generato dal traduttore per restituire, mediante il metodo toJasmin, un file la cui struttura risponde ai requisiti dell'assembler jasmin.

```
public class CodeGenerator
    LinkedList <Instruction> instructions = new LinkedList <Instruction>();
    int label=0;
    public void emit (OpCode opCode) {
        instructions.add(new Instruction(opCode));
    public void emit (OpCode opCode , int operand) {
        instructions.add(new Instruction(opCode, operand));
    public void emitLabel(int operand) {
        emit(OpCode.label, operand);
    public int newLabel() {
        return label++;
    public void toJasmin() throws IOException{
        PrintWriter out = new PrintWriter(new FileWriter("Output.j"));
        String temp = "";
        temp = temp + header;
        while (instructions.size() > 0) {
            Instruction tmp = instructions.remove();
            temp = temp + tmp.toJasmin();
        temp = temp + footer;
        out.println(temp);
        out.flush();
        out.close();
```

 $\bullet$ 

- CodeGenerator: ha lo scopo di memorizzare in una struttura apposita la lista delle istruzioni (come oggetti di tipo Instruction) generate.
- I metodi emit/emitLabel sono usati per aggiungere istruzioni o etichette di salto nel codice.
- Le costanti header e footer definiscono il preambolo e l'epilogo del codice generato dal traduttore per restituire, mediante il metodo toJasmin, un file la cui struttura risponde ai requisiti dell'assembler jasmin.

```
public class CodeGenerator
    LinkedList <Instruction> instructions = new LinkedList <Instruction>();
    int label=0;
    public void emit (OpCode opCode) {
        instructions.add(new Instruction(opCode));
    public void emit (OpCode opCode , int operand) {
        instructions.add(new Instruction(opCode, operand));
    public void emitLabel(int operand) {
        emit(OpCode.label, operand);
    public int newLabel() {
        return label++;
    public void toJasmin() throws IOException{
        PrintWriter out = new PrintWriter(new FileWriter("Output.j"));
        String temp = "";
        temp = temp + header;
        while (instructions.size() > 0) {
            Instruction tmp = instructions.remove();
            temp = temp + tmp.toJasmin();
        temp = temp + footer;
        out.println(temp);
        out.flush();
        out.close();
```

• • •

- <u>SymbolTable</u>: tabella dei simboli; per tenere traccia degli identificatori.
  - Il metodo insert inserisce un nuovo elemento (coppia lessema/indirizzo) nella tabella, se non esiste già un elemento con lo stesso lessema nella tabella.
  - Dato un lessema, il metodo lookupAddress restituisce l'indirizzo del elemento della tabella che corrisponde al lessema (e resituisce -1 se non ci sono elementi della tabella che corrispondono al lessema).

```
public class SymbolTable {
    Map <String, Integer> OffsetMap = new HashMap <String, Integer>();
    public void insert( String s, int address ) {
            if( !OffsetMap.containsValue(address) )
                OffsetMap.put(s, address);
            else
                throw new IllegalArgumentException("Riferimento ad una
                   locazione di memoria gia' occupata da un'altra variabile");
    public int lookupAddress ( String s ) {
            if( OffsetMap.containsKey(s) )
                return OffsetMap.get(s);
            else
                return -1;
```

- <u>SymbolTable</u>: tabella dei simboli; per tenere traccia degli identificatori.
  - Il metodo insert inserisce un nuovo elemento (coppia lessema/indirizzo) nella tabella, se non esiste già un elemento con lo stesso lessema nella tabella.
  - Dato un lessema, il metodo lookupAddress restituisce l'indirizzo del elemento della tabella che corrisponde al lessema (e resituisce -1 se non ci sono elementi della tabella che corrispondono al lessema).

```
public class SymbolTable {
    Map <String, Integer> OffsetMap = new HashMap <String, Integer>();
    public void insert ( String s, int address ) {
            if( !OffsetMap.containsValue(address) )
                OffsetMap.put(s, address);
            else
                throw new IllegalArgumentException("Riferimento ad una
                   locazione di memoria gia' occupata da un'altra variabile");
    public int lookupAddress ( String s ) {
            if( OffsetMap.containsKey(s) )
                return OffsetMap.get(s);
            else
                return -1;
```

- <u>SymbolTable</u>: tabella dei simboli; per tenere traccia degli identificatori.
  - Il metodo insert inserisce un nuovo elemento (coppia lessema/indirizzo) nella tabella, se non esiste già un elemento con lo stesso lessema nella tabella.
  - Dato un lessema, il metodo
     lookupAddress
     l'indirizzo del elemento della tabella che corrisponde al lessema (e resituisce -1 se non ci sono elementi della tabella che corrispondono al lessema).

```
public class SymbolTable {
    Map <String, Integer> OffsetMap = new HashMap <String, Integer>();
    public void insert ( String s, int address ) {
            if( !OffsetMap.containsValue(address) )
                OffsetMap.put(s, address);
            else
                throw new IllegalArgumentException("Riferimento ad una
                   locazione di memoria gia' occupata da un'altra variabile");
    public int lookupAddress ( String s ) {
            if( OffsetMap.containsKey(s) )
                return OffsetMap.get(s);
            else
                return -1;
```

#### Esercizio 5.1

- Si scriva un traduttore per i programmi scritti nel linguaggio P (dove la grammatica del linguaggio P è quello scritto nel testo dell'esercizio 3.2).
- Classe Translator: frammento di codice da completare (se ritenete opportuno, si può modificare il codice già scritto nel frammento di codice).
  - La classe Translator deve implementare parsing a discesa ricorsiva, e non solo traduzione (come nell'esercizio 4.1, dove il programma da ottenere si occupa sia del parsing a discesa ricorsiva che la valutazione di espressioni artimetiche).
  - Concetti/codice della soluzione dell'esercizio 3.2 sono da utilizzare.
- Scrivete un SDT "on-the-fly", ispirandosi dagli esempi di SDT "on-the-fly" delle slide di teoria.
  - Leggere con attenzione le slide sulle espressioni aritmetiche (file «5.3 Codice intermedio e traduzione di espressioni aritmetiche»), e sui comandi («Grammatica dei comandi», «Assegnamento», «Comandi condizionali», «Comandi iterativi», «Composizione sequenziale» delle slide «5.4 Traduzione di espressioni logiche e comandi»).

```
\langle prog \rangle \hspace{0.1in} ::= \hspace{0.1in} \{ \hspace{0.1in} stat.next = newlabel() \hspace{0.1in} \} \hspace{0.1in} \langle stat \rangle \hspace{0.1in} \{ \hspace{0.1in} emitlabel(stat.next) \hspace{0.1in} \} \hspace{0.1in} \texttt{EOF}
```

- Prima azione da fare: creare una nuova etichetta (stat.next nel SDT, lnext prog nel codice).
- Il valore della etichetta è assegnata ad un attributo ereditato associato con (il nodo nell'albero di parsificazione di) <stat>.
- Dopo <stat>, l'etichetta stat.next/lnext\_progèemessa.
- Dopo il controllo del terminale EOF, code.toJasmin() è chiamato, per creare il file Output.j.

```
\langle prog \rangle \hspace{0.1in} ::= \hspace{0.1in} \left\{ \hspace{0.1in} stat.next = newlabel() \hspace{0.1in} \right\} \langle stat \rangle \hspace{0.1in} \left\{ \hspace{0.1in} emitlabel(stat.next) \hspace{0.1in} \right\} \hspace{0.1in} \texttt{EOF}
```

- Prima azione da fare: creare una nuova etichetta (stat.next nel SDT, lnext prog nel codice).
- Il valore della etichetta è assegnata ad un attributo ereditato associato con (il nodo nell'albero di parsificazione di) <stat>.
- Dopo <stat>, l'etichetta stat.next/lnext\_progèemessa.
- Dopo il controllo del terminale EOF, code.toJasmin() è chiamato, per creare il file Output.j.

```
\langle prog \rangle \hspace{0.1in} ::= \hspace{0.1in} \left\{ \begin{array}{c} stat.next = newlabel() \end{array} \right\} \langle stat \rangle \hspace{0.1in} \left\{ \hspace{0.1in} emitlabel(stat.next) \hspace{0.1in} \right\} \hspace{0.1in} \texttt{EOF} \end{array}
```

- Prima azione da fare: creare una nuova etichetta (stat.next nel SDT, lnext prog nel codice).
- Il valore della etichetta è assegnata ad un attributo ereditato associato con (il nodo nell'albero di parsificazione di) <stat>.
- Dopo <stat>, l'etichetta stat.next/lnext\_progèemessa.
- Dopo il controllo del terminale EOF, code.toJasmin() è chiamato, per creare il file Output.j.

```
public void prog() {
    // ... completare ...
    int lnext_prog = code.newLabel();
    stat(lnext_prog);
    code.emitLabel(lnext_prog);
    match(Tag.EOF);
    try {
        code.toJasmin();
    }
    catch(java.io.IOException e) {
        System.out.println("IO error\n");
    };
    // ... completare ...
}
```

```
\langle prog \rangle ::= \{ stat.next = newlabel() \} \langle stat \rangle \{ emitlabel(stat.next) \}  EOF
```

- Prima azione da fare: creare una nuova etichetta (stat.next nel SDT, lnext prog nel codice).
- Il valore della etichetta è assegnata ad un attributo ereditato associato con (il nodo nell'albero di parsificazione di) <stat>.
- Dopo <stat>, l'etichetta stat.next/lnext\_prog è emessa.
- Dopo il controllo del terminale EOF, code.toJasmin() è chiamato, per creare il file Output.j.

```
public void prog() {
    // ... completare ...
    int lnext_prog = code.newLabel();
    stat(lnext_prog);
    code.emitLabel(lnext_prog);
    match(Tag.EOF);
    try {
        code.toJasmin();
    }
    catch(java.io.IOException e) {
            System.out.println("IO error\n");
    };
    // ... completare ...
}
```

```
\langle prog \rangle \quad ::= \quad \boxed{ \left\{ \begin{array}{c} stat.next \\ \end{array} = newlabel() \end{array} \right\} \left\langle stat \right\rangle \left\{ \begin{array}{c} emitlabel(stat.next) \\ \end{array} \right\} \text{ EOF} }
```

- Prima azione da fare: creare una nuova etichetta (stat.next nel SDT, lnext prog nel codice).
- Il valore della etichetta è assegnata ad un attributo ereditato associato con (il nodo nell'albero di parsificazione di) <stat>.
- Dopo <stat>, l'etichetta
   stat.next/lnext\_prog è emessa.
- Dopo il controllo del terminale EOF, code.toJasmin() è chiamato, per creare il file Output.j.

```
public void prog() {
    // ... completare ...
    int lnext_prog = code.newLabel();
    stat(lnext_prog);
    code.emitLabel(lnext_prog);
    match(Tag.EOF);
    try {
        code.toJasmin();
    }
    catch(java.io.IOException e) {
            System.out.println("IO error\n");
    };
    // ... completare ...
}
```

- Metodo exprp (per sottrazione):
  - Come ultima azione da fare rispetto alla produzione associata con sottrazione, emettere un comando di sottrazione (isub).

```
case '-':
    match('-');
    expr();
    expr();
    code.emit(OpCode.isub);
    break;
```

- Metodo statp (per read):
- read ID { emit(invokestatic(read)) } { emit(istore(id.addr)) }
- Se ID è già nella tabella dei simboli, recuperare l'indirizzo associato con l'ID.
- Se ID non è stato inserito nella tabella dei simboli, inserire un nuovo elemento nella tabella (utilizzando count per garantire che ogni ID è associato con un indirizzo diverso).
- Successivamente, chiamare il metodo per read (invokestatic con argomento 0)...
- ... e memorizzare il valore letto dalla tastiera nella parte di memoria indicato dall'indirizzo identificato nei passi precedenti.

```
public void statp(int lnext) {
    switch(look.tag) {
    // ... completare ...
        case Taq.READ:
            match (Tag.READ);
            if (look.tag==Tag.ID) {
                int read_id_addr = st.lookupAddress(((Word)look).lexeme);
                if (read_id_addr==-1) {
                    read_id_addr = count;
                    st.insert(((Word)look).lexeme,count++);
                match (Taq. ID);
                code.emit(OpCode.invokestatic,0);
                code.emit(OpCode.istore, read_id_addr);
            else
                error("Error in grammar (stat) after read with " + look);
            break;
       ... completare ...
```

- Metodo statp (per read):
- read ID { emit(invokestatic(read)) } { emit(istore(id.addr)) }
- Se ID è già nella tabella dei simboli, recuperare l'indirizzo associato con l'ID.
- Se ID non è stato inserito nella tabella dei simboli, inserire un nuovo elemento nella tabella (utilizzando count per garantire che ogni ID è associato con un indirizzo diverso).
- Successivamente, chiamare il metodo per read (invokestatic con argomento 0)...
- ... e memorizzare il valore letto dalla tastiera nella parte di memoria indicato dall'indirizzo identificato nei passi precedenti.

```
public void statp(int lnext) {
    switch(look.tag) {
    // ... completare ...
        case Tag.READ:
            match (Tag.READ);
            if (look.tag==Tag.ID)
                int read_id_addr = st.lookupAddress(((Word)look).lexeme);
                if (read id addr==-1) {
                     read_id_addr = count;
                     st.insert(((Word)look).lexeme,count++);
                match(Tag.ID);
                code.emit(OpCode.invokestatic,0);
                code.emit(OpCode.istore, read_id_addr);
            else
                error("Error in grammar (stat) after read with " + look);
            break;
      ... completare ...
```

- Metodo statp (per read):
- read ID { emit(invokestatic(read)) } { emit(istore(id.addr)) }
- Se ID è già nella tabella dei simboli, recuperare l'indirizzo associato con l'ID.
- Se ID non è stato inserito nella tabella dei simboli, inserire un nuovo elemento nella tabella (utilizzando count per garantire che ogni ID è associato con un indirizzo diverso).
- Successivamente, chiamare il metodo per read (invokestatic con argomento 0)...
- ... e memorizzare il valore letto dalla tastiera nella parte di memoria indicato dall'indirizzo identificato nei passi precedenti.

```
public void statp(int lnext) {
    switch(look.tag) {
    // ... completare ...
        case Taq.READ:
            match (Tag.READ);
            if (look.tag==Tag.ID)
                int read_id_addr = st.lookupAddress(((Word)look).lexeme);
                if (read id addr==-1) {
                     read_id_addr = count;
                     st.insert(((Word)look).lexeme,count++);
                match(Taq.ID);
                code.emit(OpCode.invokestatic,0);
                code.emit(OpCode.istore, read_id_addr);
            else
                error("Error in grammar (stat) after read with " + look);
            break;
      ... completare ...
```

- Metodo statp (per read):
- read ID { emit(invokestatic(read)) } { emit(istore(id.addr)) }
- Se ID è già nella tabella dei simboli, recuperare l'indirizzo associato con l'ID.
- Se ID non è stato inserito nella tabella dei simboli, inserire un nuovo elemento nella tabella (utilizzando count per garantire che ogni ID è associato con un indirizzo diverso).
- Successivamente, chiamare il metodo per read (invokestatic con argomento 0)...
- ... e memorizzare il valore letto dalla tastiera nella parte di memoria indicato dall'indirizzo identificato nei passi precedenti.

```
public void statp(int lnext) {
    switch(look.tag) {
    // ... completare ...
        case Tag. READ:
            match (Tag.READ);
            if (look.tag==Tag.ID)
                int read_id_addr = st.lookupAddress(((Word)look).lexeme);
                if (read id addr==-1) {
                     read_id_addr = count;
                     st.insert(((Word)look).lexeme,count++);
                match(Taq.ID);
                code.emit(OpCode.invokestatic,0);
                code.emit(OpCode.istore, read_id_addr);
            else
                error("Error in grammar (stat) after read with " + look);
            break;
       ... completare ...
```