

Linguaggi e Traduttori

Progetto d'esame a.a. 2014/15

Scopo del progetto è la costruzione di un compilatore per il linguaggio descritto di seguito, la cui grammatica è riportata alla fine del documento.

Variabili e tipi

- Il linguaggio prevede variabili di tipo intero e di tipo riferimento. Queste ultime si possono riferire ad array creati dinamicamente durante l'esecuzione, destinati a contenere numeri interi. Nel caso non si riferiscano a nulla, contengono un valore indicato dal letterale riferimento `null`.
- Un identificatore di variabile è una sequenza di lettere e cifre che inizia con una lettera.
- Le variabili devono essere *dichiarate esplicitamente* prima di essere utilizzate. La parola riservata `var` introduce la dichiarazione di una o più variabili di tipo intero, mentre la parola riservata `ref` introduce la dichiarazione di uno o più variabili riferimento. Le dichiarazioni si chiudono con un punto e virgola. Si utilizza la virgola per separare più variabili nella stessa dichiarazione. Ad esempio, si considerino le seguenti righe di codice:

```
var x;  
ref a, z;  
var w, k, y;
```

Nella prima e nella terza riga vengono dichiarate le variabili `x`, `w`, `k` e `y` di tipo intero, nella seconda i riferimenti `a` e `z`. Le variabili di tipo intero sono inizializzate automaticamente a 0, quelle di tipo riferimento al valore `null`.

Espressioni

Sono espressioni di *tipo riferimento*:

- il letterale `null`,
- gli identificatori di array, come `a` e `z` nella precedente dichiarazione,
- l'espressione di *costruzione di array*, introdotta dalla parola riservata `new`, seguita da un'espressione intera, come ad esempio

```
new x * 2
```

L'espressione fornisce come risultato il riferimento a un nuovo array con capacità uguale al risultato dell'espressione che segue `new`. Ad esempio, se `x` contiene 5, l'array sarà di 10 elementi. Per convenzione gli indici partono da 0. Pertanto in questo caso l'indice massimo è 9. Gli elementi di un array vengono inizializzati automaticamente a 0.

Le espressioni di *tipo intero* sono definite in maniera usuale a partire dalle costanti intere, dalle variabili intere e dagli elementi di array. In particolare, un elemento di un array viene selezionato scrivendo, come in Java, il riferimento all'array seguito, tra parentesi quadre, dal *selettore* dell'elemento, cioè un'espressione di tipo intero come in

```
z[x - 1]
```

Le espressioni intere possono essere combinate per ottenere altre espressioni utilizzando gli operatori per la somma, sottrazione, moltiplicazione, divisione intera e resto della divisione (indicate rispettivamente con i simboli +, -, *, /, %), e le parentesi tonde. Un esempio di espressione corretta dal punto di vista sintattico e dei tipi è

```
x+z[z[x-1]*2] / (w+y)
```

Per precedenze e associatività si faccia riferimento alle regole del linguaggio Java.

Condizioni

Le condizioni sono ottenute mediante l'utilizzo degli usuali operatori di confronto <, <=, >, >=, == e != applicati a due espressioni intere, e dei soli operatori == e !=, applicati a due espressioni riferimento.¹

Istruzioni

- Assegnamento (operatore =):

Il risultato di un'espressione intera può essere assegnato a una variabile intera o a un elemento di un array. Il risultato di un'espressione riferimento può essere assegnato a una variabile riferimento. Esempi:²

```
a[x + 2] = 3 + x;
z = a;
z = null;
z = new x * 2;
```

- Selezione:

Istruzione if con parte else opzionale (come in Java)

- Iterazione:

Istruzioni while e do ... while (sintassi e semantica come le analoghe istruzioni Java).

Istruzione for (differente dal linguaggio Java!). L'istruzione ha in seguente formato:

```
for (<ident> = <espressione1>, <espressione2>)
  <istruzione>
```

dove <ident> è l'identificatore di una variabile semplice, <espressione1> e <espressione2> sono due espressioni intere e <istruzione> indica l'istruzione da ripetere. Inizialmente vengono calcolati i valori x_1 e x_2 di <espressione1> e <espressione2>. Viene quindi eseguita ripetutamente l'istruzione assegnando alla variabile i i valori $x_1, x_1 + 1, \dots, x_2$ (se $x_2 < x_1$ l'istruzione non viene eseguita). Ad esempio le istruzioni

```
x = 0;
for (i = 1, 10)
  x = x + i;
```

sommano nella variabile x tutti i numeri da 1 a 10. (Le variabili devono essere state dichiarate in precedenza.) Si osservi che le espressioni vengono calcolate solo all'inizio dell'esecuzione del ciclo. Pertanto l'istruzione nel seguente ciclo viene ripetuta 10 volte, nonostante il valore della variabile y sia modificato nel corpo del ciclo.

¹Come in Java, il confronto `a == z` tra riferimenti, controlla l'uguaglianza tra i due riferimenti e non tra i contenuti degli array eventualmente associati ad essi.

²Come in Java, l'assegnamento tra i riferimenti copia solo i riferimenti, non gli array associati. Pertanto, dopo l'esecuzione del secondo assegnamento dell'esempio, z e a si riferiscono allo stesso array.

```

x = 0;
y = 5;
for (i = 1, 2 * y) {
    x = x + i;
    y = y - 1;
}

```

- Istruzioni di lettura e scrittura:

L'istruzione `read` seguita dall'identificatore di una variabile intera o da un elemento di un array, legge da input un intero e lo assegna alla variabile o all'elemento indicato.

L'istruzione `write` seguita da un'espressione intera visualizza il risultato dell'espressione (senza portare il cursore a capo).

L'istruzione `writemsg` seguita da una stringa (racchiusa tra virgolette) visualizza la stringa (senza portare il cursore a capo).

L'istruzione `writeln` porta il cursore all'inizio della riga successiva.

- Blocco:

Istruzioni e dichiarazioni possono essere raggruppate tra parentesi graffe, formando un'*istruzione composta* o blocco.

Una dichiarazione che si trovi all'interno di un blocco è visibile anche nei blocchi esterni e successivi, a partire dal punto in cui è scritta (si noti la differenza rispetto al linguaggio Java).

Si presti attenzione al fatto che le dichiarazioni forniscono informazioni al compilatore e non dipendono in alcun modo dalla sequenza di esecuzione del programma. Pertanto, se la dichiarazione di una variabile si trova nel blocco associato a un ciclo, la variabile è dichiarata una sola volta *independentemente* dal numero di ripetizioni del blocco (inoltre essa è dichiarata anche se il blocco non venisse eseguito nel caso di condizione del ciclo immediatamente falsa).

Analogamente, una dichiarazione che si trovi in uno dei due rami di una selezione, è valida anche nell'altro. Pertanto il seguente frammento di codice non è corretto (doppia dichiarazione del medesimo identificatore):

```

if (...) {
    var x;
    x = 1;
} else {
    var x;
    x = 2;
}

```

- Istruzione vuota:

Il punto e virgola chiude le istruzioni (eccetto il blocco, già delimitato dalla parentesi graffa chiusa). Inoltre il punto e virgola da solo costituisce un'istruzione vuota. Ad esempio

```
while (x > 0);
```

è un ciclo `while` infinito nel caso `x` contenga un valore positivo.

Commenti

È possibile introdurre commenti secondo lo stile di C e Java (da `//` a fine riga o racchiusi fra `/*` e `*/`).

Programma

Un programma è una sequenza di istruzioni e dichiarazioni. Alcuni esempi di programmi sono riportati a pagina 8.

Parti opzionali

È possibile omettere una tra le due seguenti parti:

- array e tipi riferimento,
- operatori di confronto: in questo caso le condizioni sono espressioni di tipo intero in cui il valore 0 indica *falso* e ogni altro valore indica *vero*. Esempi:

```
if (x) ...
if (x + z[x - 1])...
if (1) ...
```

e svolgere al suo posto *almeno una* parte a scelta tra quelle elencate di seguito.

1. Istruzione `for` estesa con indicazione del valore dell'incremento. E' possibile indicare una terza espressione (opzionale), che indica l'incremento da utilizzare. Tale espressione viene valutata esclusivamente all'inizio dell'esecuzione del ciclo. Se il suo valore è positivo, l'esecuzione termina quando il valore della variabile supera quello della seconda espressione, altrimenti termina quando il valore della variabile è inferiore a quello della seconda espressione. Ad esempio

```
for (i = 20, 15, -3)
    ...
```

viene eseguito con `i` che vale 20 e 17 (naturalmente si possono usare espressioni al posto delle tre costanti nell'esempio).

2. Introdurre gli *operatori booleani* `&&`, `||` e `!`, con *lazy evaluation*, per combinare tra loro condizioni (riferirsi alle precedenze del linguaggio Java).
3. Introdurre un operatore unario `#` che, applicato a un riferimento, fornisca la capacità dell'array associato, come in `#a`. Si noti che l'operatore definisce una nuova forma di espressione intera, per cui è possibile scrivere istruzioni come

```
x = #a + #z;
a[#a - 1] = a[#a - 1] * 2; // indici da 0: #a - 1 e' l'ultima posizione!
k = 0;
while (k < #a) {
    a[k] = 1;
    k = k + 1;
}
```

4. Implementare controlli sull'accesso agli array durante l'esecuzione: se si tenta di accedere a un array tramite un riferimento `null` o si tenta di accedere a una posizione che eccede il range, l'esecuzione si interrompe con un messaggio d'errore.

5. Overloading dell'operatore `+`: l'operatore `+` applicato a due riferimenti, come in `a + z`, produce il riferimento a un *nuovo* array, la cui capacità è la somma delle capacità dei due array, e il cui contenuto coincide con quello del primo array, seguito da quello del secondo. È possibile formare espressioni utilizzando l'operatore `+`. Ad esempio, l'istruzione `z = a + a + a`; assegna alla variabile `z` il riferimento a un nuovo array costituito da 3 copie dell'array riferito da `a`. Si possono prevedere *promozioni implicite* se l'operatore viene applicato a un riferimento e a un intero.
6. Introdurre un ciclo *for-each* (analogo a quello di Java) per scandire tutti gli elementi di un array, come in:

```
for (i: z) //visualizza sulla stessa riga i valori presenti nell'array
    write i;
```

Il ciclo viene eseguito assegnando alla variabile `i`, uno alla volta, i valori presenti in `z`. La variabile `i` deve essere stata dichiarata in precedenza.

7. Introdurre le istruzioni `break` e `continue` (senza etichetta), analoghe a quelle del linguaggio Java per forzare la terminazione del ciclo all'interno del quale si trovano o dell'iterazione corrente (al di fuori dei cicli queste istruzioni non hanno alcun effetto).

Osservazioni

- Attenzione a non rivalutare più volte una stessa espressione a fronte di una sola occorrenza nel sorgente. Ad esempio, nel calcolo di `a % b` le espressioni `a` e `b` devono essere valutate una volta sola.
- Attenzione a non mescolare espressioni di tipi differenti. Il linguaggio possiede due tipi: il tipo intero e il tipo riferimento. La sintassi delle espressioni non distingue tra i due tipi. Ad esempio, rispetto alla grammatica fornita è lecito scrivere `x * a` o `x == a`, anche se `x` è di tipo intero e `a` è un riferimento. È opportuno implementare un controllo sui tipi che individui queste situazioni anomale.

Cosa si richiede

- Scrivere un analizzatore lessicale e un analizzatore sintattico per il linguaggio, servendosi degli strumenti presentati a lezione o di strumenti differenti *purché adeguatamente documentati e concordati preventivamente*.
- Scrivere una classe di prova per l'analizzatore lessicale che elenchi i token man mano inseriti.
- Scrivere un compilatore, dal linguaggio sorgente al linguaggio della macchina a stack presentato a lezione. Per generare il codice e per eseguirlo si utilizzino le classi `Codice.java` e `Macchina.java` che NON DEVONO essere modificate.
- Si suggerisce di ispirarsi all'esempio relativo alle espressioni mostrato a lezione. In particolare il parser dovrà costruire una rappresentazione del sorgente mediante un albero, con associata una symbol table. La generazione del codice avverrà a partire da tale albero.
- Non sono richiesti controlli in compilazione e in esecuzione relativamente ai range degli array (a meno che si svolga la parte opzionale 4).
- In caso di errore in compilazione l'applicazione può terminare l'esecuzione, fornendo un breve messaggio relativo all'errore riscontrato. Un modo rudimentale per ottenere queste informazioni relative agli errori sintattici, consiste nell'inserire nel file di specifica sintattica di CUP il seguente codice:

```

parser code{:
  /* Ridefinizione del metodo che visualizza i messaggi di errore */
  public void unrecovered_syntax_error(Symbol cur_token)
                                     throws java.lang.Exception {
    Scanner sc = (Scanner) getScanner(); //riferimento all'analizzatore
                                     //lessicale in uso
    report_fatal_error("Errore di sintassi alla riga " +
                      sc.currentLineNumber() + " leggendo " + sc.yytext(), null);
    //numero della riga in esame e testo corrispondente al token corrente
  }
:}

```

e nel file di specifica lessicale di JFlex (nella parte di opzioni e dichiarazioni) il seguente:

```

%{
  public int currentLineNumber() {
    return yyline + 1;
  }
%}
%line

```

Si deve consegnare:

1. una breve descrizione delle classi utilizzate e dell'organizzazione della symbol table;
2. tutti file sorgenti scritti per la risoluzione del problema (file di specifica lessicale, file di specifica sintattica, classi o altro codice scritto), in forma elettronica, con un indice degli stessi e con l'indicazione delle parti opzionali svolte;
3. alcuni esempi di compilazione *significativi* (sorgente e codice generato, *in forma leggibile*).

È possibile svolgere il progetto in gruppi di 2 o 3 persone: in tal caso è necessario sviluppare sia la parte relativa agli array e ai tipi riferimento sia quella relativa agli operatori di confronto, e *almeno una* delle altre parti opzionali proposte.

Il progetto è valido per l'anno accademico 2014/2015 e deve essere consegnato almeno dieci giorni prima della data concordata per la prova orale. (È necessario iscriversi tramite SIFA all'appello del mese in cui si presenta il progetto).

La grammatica

```

programma          → seqDichiarEIstr

seqDichiarEIstr    → ε
                   | seqDichiarEIstr dichiarazione
                   | seqDichiarEIstr istruzione

dichiarazione      → var seqIdentificatori ;
                   | ref seqIdentificatori ;

seqIdentificatori  → identificatore
                   | seqIdentificatori , identificatore

istruzione         → assegnamento
                   | selezione
                   | cicloWhile
                   | cicloDoWhile

```

	<i>cicloFor</i>
	<i>lettura</i>
	<i>scrittura</i>
	<i>blocco</i>
	<i>vuota</i>
<i>assegnamento</i>	→ <i>variabile = espressione ;</i>
<i>selezione</i>	→ <i>if (condizione) istruzione</i> <i>if (condizione) istruzione else istruzione</i>
<i>cicloWhile</i>	→ <i>while (condizione) istruzione</i>
<i>cicloDoWhile</i>	→ <i>do istruzione while (condizione)</i>
<i>cicloFor</i>	→ <i>for (variabile = espressione , espressione) istruzione</i>
<i>lettura</i>	→ <i>read variabile ;</i>
<i>scrittura</i>	→ <i>write espressione ;</i> <i>writemsg stringa ;</i> <i>writeln ;</i>
<i>blocco</i>	→ <i>{ seqDichiarEIstr }</i>
<i>vuota</i>	→ <i>;</i>
<i>espressione</i>	→ <i>numero</i> <i>variabile</i> null <i>espressione + espressione</i> <i>espressione - espressione</i> <i>espressione * espressione</i> <i>espressione / espressione</i> <i>espressione % espressione</i> <i>- espressione</i> <i>+ espressione</i> <i>(espressione)</i> new <i>espressione</i>
<i>condizione</i>	→ <i>espressione < espressione</i> <i>espressione <= espressione</i> <i>espressione > espressione</i> <i>espressione >= espressione</i> <i>espressione == espressione</i> <i>espressione != espressione</i>
<i>variabile</i>	→ <i>identificatore</i> <i>identificatore [espressione]</i>
<i>identificatore</i>	→ sequenza di lettere e cifre che inizia con una lettera
<i>numero</i>	→ sequenza non vuota di lettere e cifre
<i>stringa</i>	→ sequenza di caratteri racchiusa tra virgolette

Si ricordi inoltre che il linguaggio prevede i commenti.

Alcuni esempi di programmi

Esempio 1

```
/* Scarsa fantasia */
writemsg "Hello, world!";
writeln;
```

Esempio 2

```
/* Calcolo del massimo comun divisore
   mediante l'algoritmo di Euclide */

var dividendo, divisore;

writemsg "Primo numero? ";
read dividendo;
writemsg "Secondo numero? ";
read divisore;

while (divisore != 0) {
    var resto;
    resto = dividendo % divisore;
    dividendo = divisore;
    divisore = resto;
}
writemsg "il massimo comun divisore e' ";
write dividendo;
writeln;
```

Esempio 3

```
/* Somma di un array di interi */

writemsg "quanti numeri desideri sommare? ";
var quanti;
read quanti;
ref numeri;
numeri = new quanti;

var i;
i = 0;
while (i < quanti) {
    writemsg "numero di posizione ";
    write i + 1;
    writemsg "? ";
    read numeri[i];
    i = i + 1;
}
var somma;
somma = 0;
i = 0;
while (i < quanti) {
    somma = somma + numeri[i];
    i = i + 1;
}

writemsg "La somma dei numeri letti e' ";
write somma;
writeln;
```

Esempio 4

```
/* Il crivello di Eratostene */

ref primi;
var nMax, x;

writemsg "Numero massimo da considerare? ";
read nMax;

//creazione e inizializzazione array
primi = new nMax + 2;
x = 2;
while (x <= nMax) {
    primi[x] = 1; //1 per true
    x = x + 1;
}

//setaccio
var numero, multiplo;
numero = 2;
while (numero <= nMax) {
    if (primi[numero] == 1) {
        multiplo = numero * 2;
        while (multiplo <= nMax) {
            primi[multiplo] = 0; //assegna false
            multiplo = multiplo + numero;
        }
    }
    numero = numero + 1;
}

//comunicazione risultato
writemsg "Elenco primi: ";
numero = 2;
while (numero <= nMax) {
    if (primi[numero] == 1) {
        write numero;
        writemsg " ";
    }
    numero = numero + 1;
}
writeln;
```

Nota: Come nella maggior parte dei linguaggi di programmazione, l'indentazione e i ritorni a capo non hanno alcuna rilevanza dal punto di vista del compilatore e pertanto possono essere eliminati dall'analizzatore lessicale.