

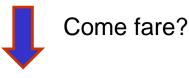
Traduzione on-the-fly

a.a. 2018-2019

Traduzione "on-the-fly"

Spesso le funzioni associate alle variabili memorizzano e restituiscono stringhe di notevoli dimensioni (valore degli attributi). Il tempo richiesto per copiare e spostare le stringhe è elevato.

Questo fatto si presenta tipicamente quando la traduzione in un compilatore/traduttore è il codice in un linguaggio assembly.



- 1) In pratica, quando è possibile, le funzioni sono realizzate in modo più efficiente restituendo puntatori a record che rappresentano le stringhe.
- 2) In molti casi è possibile <u>costruire incrementalmente porzioni di</u> <u>codice</u> e memorizzarle, ad esempio in un file, mediante opportune azioni nella SDD.

Traduzione: un esempio

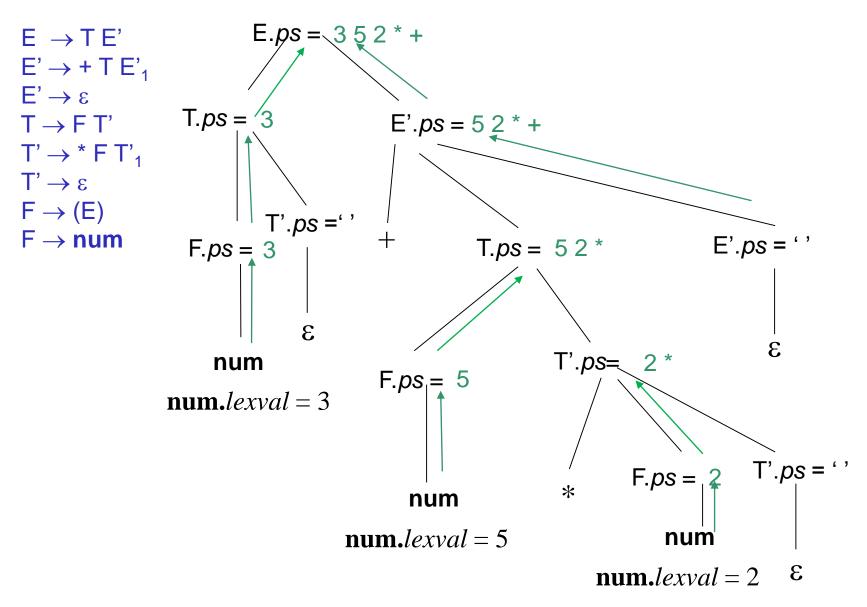
Espressioni aritmetiche in notazione infissa tradotte in notazione postfissa (come stringa di caratteri)

Una soluzione: un attributo sintetizzato

E
$$\rightarrow$$
 T E' {E.ps= T. ps || E'.ps}
E' \rightarrow + T E'₁ {E'.ps = T.ps || '+' || E'₁.ps}
E' \rightarrow ϵ {E'.ps = ''}
T \rightarrow F T' {T.ps = F.ps || T'.ps}
T' \rightarrow * FT'₁ {T'.ps = F.ps || '*' || T'₁.ps}
T' \rightarrow ϵ {T'.ps = ''}
F \rightarrow (E) {F.ps = E.ps}
F \rightarrow num {F.ps = id.lexval}

Traduzione di una SDD: esempio

Espressioni aritmetiche in notazione infissa tradotte in notazione postfissa



Traduzione "on-the-fly"

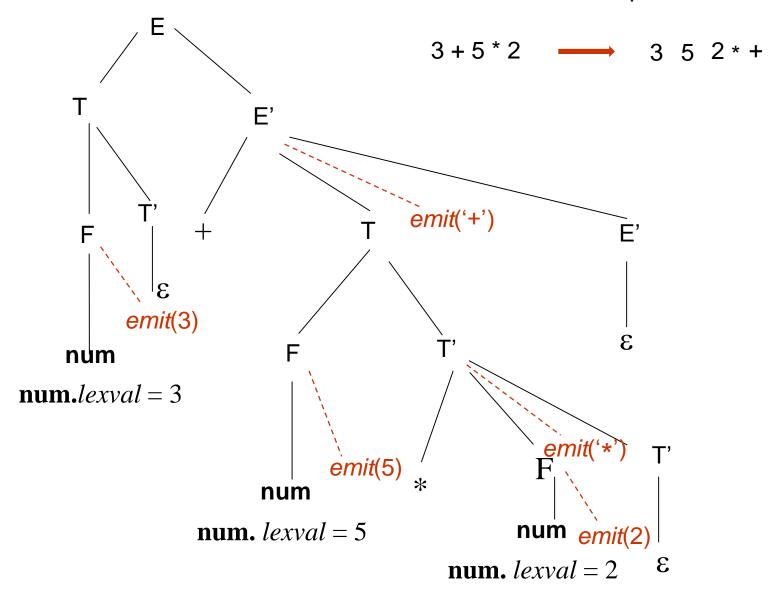
In questo caso si può sostituire la valutazione dell'attributo .ps con

- la <u>costruzione incrementale di porzioni di codice</u>, e
- la memorizzazione di tali porzioni, ad esempio in un file.

Usiamo una istruzione *emit*(item) che permette di ottenere una SDD con un'azione per scrivere il valore dell'attributo .ps per una variabile non appena tale valore è stato calcolato.

Traduzione on-the fly: esempio

Espressioni aritmetiche in notazione infissa tradotte in notazione postfissa



Traduzione on-the-fly: esempio

$$E \rightarrow T E'$$

$$E' \rightarrow + T \{emit('+')\} E'$$

$$E' \rightarrow + T E'_{1} \{E'.ps = T.ps \parallel E'.ps\}$$

$$E' \rightarrow + T E'_{1} \{E'.ps = T.ps \parallel '+' \parallel E'_{1}.ps\}$$

$$E' \rightarrow + T E'_{1} \{E'.ps = T.ps \parallel '+' \parallel E'_{1}.ps\}$$

$$E' \rightarrow + T E'_{1} \{E'.ps = T.ps \parallel '+' \parallel E'_{1}.ps\}$$

$$E' \rightarrow + T E'_{1} \{E'.ps = T.ps \parallel '+' \parallel E'_{1}.ps\}$$

$$E' \rightarrow + T E'_{1} \{E'.ps = T.ps \parallel '+' \parallel E'_{1}.ps\}$$

$$E' \rightarrow + T E'_{1} \{E'.ps = T.ps \parallel '+' \parallel E'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow F T'_{1} \{T.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel '+' \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps = F.ps \parallel T'_{1}.ps\}$$

$$T' \rightarrow * F T'_{1} \{T'.ps$$

Traduzione "on-the-fly": esempio

```
function E()
     \underline{if} (cc = '(' \underline{or} cc = '$')
                T()
                E'( )
function E'()
         \underline{if} (cc = '+')
            cc ← PROSS
            T()
            emit('+')
            E'( )
            else if (cc = ')' or cc='$') do nothing
            <u>else</u> ERRORE (...)
```

Esercizio: scrivere le altre funzioni

Traduzione "on-the-fly"

Quando si può fare?

Condizioni che devono essere verificate:

- 1. Per una o più variabili si ha un attributo principale
- 2. Gli attributi principali sono sintetizzati
- 3. Le regole semantiche per gli attributi principali sono tali che:
 - a) L'attributo è ottenuto dal concatenamento degli attributi principali dei non terminali nel corpo della produzione, più eventualmente altri elementi come valori di etichette,...
 - b) Gli attributi principali dei non terminali si presentano nella regola semantica nello stesso ordine in cui i non terminali si presentano nel corpo della produzione