

Il linguaggio C

Tipi, variabili e costanti

Tipi elementari

- un tipo è caratterizzato dall'insieme dei valori rappresentati e dalle operazioni che ci si possono applicare
- Tipi elementari:
`char, int, float, double, void`
- `<type> ::= char | [unsigned]
[short | long] int | float |
[long] double | void`

- non esistono variabili di tipo void
- non esistono tipi booleani
 - in c++ c'è bool
- `<limits.h>` e `<float.h>` riportano i valori limite dei tipi

Variabili

- Sono una locazione di memoria che contiene un valore di un tipo
- il valore può cambiare, il tipo no
- Le variabili devono essere dichiarate prima dell'uso:
`<declaration> ::= <type><decl>;`
`<decl> ::= <identifier> | ...`

- Una variabile dichiarata può essere referenziata attraverso il suo identificatore:
`<var> ::= <identifier> | (<identifier>) | ...`
- La semantica del riferimento a `<var>` consiste nell'individuare la variabile denotata dal riferimento

Costanti

- Sono valori non modificati nel corso dell'elaborazione
- Hanno un tipo dichiarato implicitamente o esplicitamente, es:

12.

unsigned 12

Esercizi

- Costruire gli alberi sintattici di:
 - `int a;`
 - `unsigned long int b;`

Operatori ed espressioni

- I termini elementari delle espressioni sono variabili e costanti
- $\langle \text{expr} \rangle ::= \langle \text{const} \rangle \mid \langle \text{var} \rangle \mid$
 $++\langle \text{var} \rangle \mid --\langle \text{var} \rangle \mid \langle \text{var} \rangle++ \mid$
 $\langle \text{var} \rangle-- \mid \dots$

- $\langle \text{expr} \rangle ::= \dots \mid \langle \text{expr1} \rangle \langle \text{op2} \rangle \langle \text{expr2} \rangle \mid \langle \text{op1} \rangle \langle \text{expr2} \rangle \mid \dots$
- $\langle \text{op2} \rangle ::= + \mid - \mid * \mid / \mid \% \mid < \mid <= \mid == \mid != \mid >= \mid > \mid \&\& \mid || \mid \& \mid | \mid \ll \mid \gg$
- $\langle \text{op1} \rangle ::= ! \mid \sim$

- L'assegnamento del risultato di un'espressione è un operatore:

$\langle \text{expr} \rangle ::= \dots \mid \langle \text{var} \rangle = \langle \text{expr1} \rangle$
 $\mid \langle \text{var} \rangle \langle \text{op} \rangle = \langle \text{expr2} \rangle \mid \dots$

- Operatori per raccogliere, concatenare e sequenzializzare:

$\langle \text{expr} \rangle ::= \dots \mid (\langle \text{expr1} \rangle) \mid$
 $\langle \text{expr1} \rangle, \langle \text{expr2} \rangle \mid \langle \text{expr1} \rangle ?$
 $\langle \text{expr2} \rangle : \langle \text{expr3} \rangle \mid \dots$

```
<expr> ::= ... | (<cast-type>) <expr2> |  
(<cast-type><expr2>) | ...  
<cast-type> ::= <type> | ...
```

- La sintassi di cast-type verrà estesa aggiungendo i puntatori

Puntatori

- I puntatori sono variabili i cui valori sono indirizzi di locazioni in cui sono memorizzate altre variabili
 - architettura a 32 bit: 2^{32} -1 indirizzi, ma non si usa unsigned int come tipo (tipo=valori + operazioni)
 - hanno senso somme e sottrazioni, non altre operazioni
 - soprattutto si definisce l'operazione per referenziare la variabile identificata dal valore del puntatore

Dichiarazione puntatori

- si usa il modificatore * prima del nome della variabile, es.:

```
int *pA; /* pA è puntatore a  
int */
```

```
int **ppA; /* ppA è puntatore  
a puntatore a int */
```

Sintassi puntatori

- Sintassi di `<decl>` che tiene conto dei puntatori:

```
<decl> ::= <identifier> |  
*<decl> | ...
```

Operatore dereferenziazione

- * applicato in forma prefissa ad un'espressione che restituisce un valore di tipo puntatore, es.:

```
int *pA;
```

```
....
```

```
....
```

```
*pA = 12; /* assegna 12 alla  
variabile puntata da pA */
```

Sintassi

dereferenziazione

- $\langle \text{var} \rangle ::= \langle \text{identifier} \rangle \mid * \langle \text{expr} \rangle \mid \dots$
- Quindi $*pA = \dots$ è legale

Operatore di indirizzo

- L'operatore $\&$ è all'incirca l'inverso di $*$
- $\langle \text{expr} \rangle ::= \dots \mid \&\langle \text{var} \rangle \mid \dots$
- $\Gamma(\&\langle \text{var} \rangle)$ restituisce il valore dell'indirizzo della variabile referenziata da $\langle \text{var} \rangle$. Non ha side effects.
 - $\&\bar{A} = \dots$ non è legale (compara la sintassi con quella di $*\bar{A}$)!

Puntatori a void

- Si possono dichiarare puntatori di tipo void, es.:

```
void *ptr;  
int n;  
ptr = &n;
```

- il compilatore sa quanti byte servono per rappresentare un indirizzo: posso usare &...

- Per dereferenziare un puntatore void devo fare un cast

- come farebbe il compilatore a sapere quanti byte leggere...

```
void *ptr;
```

```
int m,n;
```

```
ptr = &n;
```

```
m=* ((int *)ptr);
```

Sintassi cast di puntatore

- $\langle \text{expr} \rangle ::= \dots \mid (\langle \text{cast-type} \rangle)$
 $\langle \text{expr1} \rangle \mid \dots$
- $\langle \text{cast-type} \rangle ::= \langle \text{type} \rangle \mid \langle \text{cast-type} \rangle *$