

#### Università di Pisa

# Linguaggi di Programmazione con Laboratorio Seminario di fine corso:

Tipi e valori Record in Small21

Francesco Baldino

Università di Pisa, Dipartimento di Matematica

29 Ottobre 2021

#### Introduzione

#### Definizione del progetto

- Estensione a valori Record, ovvero valori strutturati costanti.
- Non esprimibili o calcolabili, ma utilizzabili per esprimere o accedere alle singole componenti

#### Introduzione

#### Definizione del progetto

- Estensione a valori Record, ovvero valori strutturati costanti.
- Non esprimibili o calcolabili, ma utilizzabili per esprimere o accedere alle singole componenti

#### Definizione in sintassi concreta

```
struct { t_1 : sel_1 ... t_n : sel_n } ide;
```

dove  $(t_i : sel_i)$  è la componente *i*-esima di tipo  $t_i$  e di selettore di accesso  $sel_i$ .

Nello sviluppo del progetto sono stati assunti i seguenti vincoli:

• I valori Record sono statici, non esprimibili e non assegnabili

- I valori Record sono statici, non esprimibili e non assegnabili
  - Non sono valori calcolabili

- I valori Record sono statici, non esprimibili e non assegnabili
  - Non sono valori calcolabili
- I tipi delle componenti possono essere solo Simple

- I valori Record sono statici, non esprimibili e non assegnabili
  - Non sono valori calcolabili
- I tipi delle componenti possono essere solo Simple
- I valori Record non possono essere passati come parametro a funzione

 Entrambi hanno componenti allocate in location successive della memoria

- Entrambi hanno componenti allocate in location successive della memoria
- Entrambi hanno accesso in tempo costante

- Entrambi hanno componenti allocate in location successive della memoria
- Entrambi hanno accesso in tempo costante
- Gli Array hanno componenti iterabili, i Record no

- Entrambi hanno componenti allocate in location successive della memoria
- Entrambi hanno accesso in tempo costante
- Gli Array hanno componenti iterabili, i Record no
- I Record possono avere componenti di tipi differenti, gli Array no

## Espressività nell'estensione attuale

Questa estensione porta a un linguaggio sicuramente più comodo (ex: dichiarazione multipla di variablili) ma non veramente più espressivo

La dichiarazione

```
struct { int:x, int:y, int:z } pos;
è più concisa di
int posX;
int posY;
int posZ;
```

## Espressività nell'estensione attuale

Questa estensione porta a un linguaggio sicuramente più comodo (ex: dichiarazione multipla di variablili) ma non veramente più espressivo

La dichiarazione

```
struct { int:x, int:y, int:z } pos;
è più concisa di
int posX;
int posY;
int posZ;
```

 L'impossibilità di esprimere un valore Record rende di fatto le due dichiarazioni precedenti equivalenti

## Espressività nell'estensione attuale

Questa estensione porta a un linguaggio sicuramente più comodo (ex: dichiarazione multipla di variablili) ma non veramente più espressivo

La dichiarazione

```
struct { int:x, int:y, int:z } pos;
è più concisa di
int posX;
int posY;
int posZ;
```

 L'impossibilità di esprimere un valore Record rende di fatto le due dichiarazioni precedenti equivalenti (ancora di più se in Small21 non esteso ammettiamo il carattere "." come ammissibile negli identificatori)

Estensione possibile: aggiungere i Record ai valori trasmissibili come parametro a funzione

 Visto il vincolo di al più un parametro per funzione, l'espressività aumenterebbe molto

Estensione possibile: aggiungere i Record ai valori trasmissibili come parametro a funzione

- Visto il vincolo di al più un parametro per funzione, l'espressività aumenterebbe molto
- Visto il vincolo sulla calcolabilità dei Record, sarebbe equivalente all'estensione a trasmissione di parametri multipli

Estensione possibile: aggiungere i Record ai valori calcolabili

• Grande aumento di espressività: equivalente al poter ritornare più valori (atomici)

Estensione possibile: aggiungere i Record ai valori calcolabili

- Grande aumento di espressività: equivalente al poter ritornare più valori (atomici)
- In realtà potendo trasmettere valori per reference, è più debole dell'estensione a trasmissione di parametri multipli

Estensione possibile: aggiungere i Record ai valori calcolabili

- Grande aumento di espressività: equivalente al poter ritornare più valori (atomici)
- In realtà potendo trasmettere valori per reference, è più debole dell'estensione a trasmissione di parametri multipli
- Unendo queste due estensioni proposte, indipendentemente da altre possibili sulla trasmissione di valori, si otterrebbe un linguaggio più espressivo e comodo

Estensione possibile: rimozione del vincolo Simple ai tipi dei componenti dei Record

Estensione possibile: rimozione del vincolo Simple ai tipi dei componenti dei Record

• Record con componenti Array

Estensione possibile: rimozione del vincolo Simple ai tipi dei componenti dei Record

- Record con componenti Array
- Nested Struct

Estensione possibile: rimozione del vincolo Simple ai tipi dei componenti dei Record

- Record con componenti Array
- Nested Struct
- Espressività comunque subordinata ad altre estensioni

La sintassi concreta del linguaggio esteso riporta le seguenti aggiunte:

 $\bullet$  Type  $\rightarrow$  ... | struct { Rc Rcs } | ...

```
ullet Type 
ightarrow ... | struct { Rc Rcs } | ...
```

- ullet Rcs ightarrow Rc Rcs ert  $\epsilon$
- ullet Rc ightarrow Simple : ide

- ullet Type ightarrow ... | struct { Rc Rcs } | ...
- $\bullet$  Rcs  $\to$  Rc Rcs |  $\epsilon$
- ullet Rc ightarrow Simple : ide
- ullet DExp ightarrow ... | ide.ide

```
\bullet Type \rightarrow ... | struct { Rc Rcs } | ...
```

- ullet Rcs ightarrow Rc Rcs |  $\epsilon$
- ullet Rc ightarrow Simple : ide

```
• DExp 
ightarrow ... | ide.ide
(già esiste Exp 
ightarrow ... | DExp | ...)
```

#### Modifiche alla Sintassi Astratta

```
Type ::= ... | [rcrd] RecCompSeq | ...
RecCompSeq ::= RecComp [::] RecCompSeq | RecComp
RecComp ::= Type Ide
```

## Modifiche alla Sintassi Astratta

```
Type ::= ... | [rcrd] RecCompSeq | ...
RecCompSeq ::= RecComp [::] RecCompSeq | RecComp
RecComp ::= Type Ide
Dcl ::= ... | [record] Type Ide | ...
```

## Modifiche alla Sintassi Astratta

```
Type ::= ... | [rcrd] RecCompSeq | ...
RecCompSeq ::= RecComp [::] RecCompSeq | RecComp
RecComp ::= Type Ide

Dcl ::= ... | [record] Type Ide | ...

DExp ::= ... | Ide [sel] Ide
(già esiste Exp ::= ... | DExp | ...)
```

```
44 type tye =
       Rcrd of (tye * ide) list
61 dcl =
       Record of tye * ide
       | Sel of ide * ide
```

```
 \begin{aligned} \texttt{t = [rcrd] } & ((\texttt{t_0}, \ \texttt{i_0}), \ \ldots, \ (\texttt{t_n}, \ \texttt{i_n})) \\ & \texttt{t_j} \in \texttt{Simple} \ \forall j \\ & \texttt{i_h} \neq \texttt{i_j} \ \forall \texttt{h} \neq j \\ & \texttt{Y_{\rho} \ | o(\texttt{I}) = \bot} \\ \end{aligned}  [Ye1]  \hline \\ \texttt{([record] t I, Y_{\rho}> \rightarrow_{\gamma} ([void], [I/[rcrd] (([mut] \ \texttt{t_0}, \ \texttt{i_0}), \ \ldots, \ ([mut] \ \texttt{t_n}, \ \texttt{i_n}))]) \otimes \texttt{Y}_{\rho})}
```

```
 \begin{array}{c} \textbf{t} = [\texttt{rcrd}] \ ((\textbf{t_0}, \, \textbf{i_0}), \, \dots, \, (\textbf{t}_n, \, \textbf{i}_n)) \\ \textbf{t}_j \in \texttt{Simple} \ \forall j \\ \textbf{i}_h \neq \textbf{i}_j \ \forall h \neq j \\ \textbf{Y}_\rho \ | \ \textbf{o}(\textbf{I}) = \bot \\ \hline \\ \textbf{[Ye1]} \\ \hline \\ \textbf{t} = [\texttt{rcrd}] \ ((\textbf{t_0}, \, \textbf{i_0}), \, \dots, \, (\textbf{t}_n, \, \textbf{i}_n)) \\ \textbf{\exists} j \ t_j \notin \texttt{Simple} \\ \hline \\ \textbf{[Ee1]} \\ \hline \end{array}
```

```
t = [rcrd] ((t_0, i_0), ..., (t_n, i_n))
                                                      t_i \in \texttt{Simple} \ \forall j
                                                      i_h \neq i_i \ \forall h \neq j
                                                        Y_{\rho} |_{\mathbf{0}}(I) = \perp
t = [rcrd] ((t_0, i_0), ..., (t_n, i_n))
                     \exists j \ t_i \notin Simple
[Ee1] <[record] t I, Y_{\rho} > \rightarrow_{Y} ([terr], Y_{\rho})
        t = [rcrd] ((t_0, i_0), ..., (t_n, i_n))
                      t_i \in \texttt{Simple} \ \forall j
                      \exists h \neq j \ i_h = i_i
[Ee2]
      \langle [record] \ t \ I, \ Y_{\rho} \rangle \rightarrow_{Y} ([terr], \ Y_{\rho})
```

L'estensione aggiunge le seguenti regole con relative gestione di errori:

```
t = [rcrd] ((t_0, i_0), ..., (t_n, i_n))
                                                        t_i \in \texttt{Simple} \ \forall j
                                                        i_h \neq i_i \ \forall h \neq j
                                                          Y_{\rho} |_{\mathbf{0}}(I) = \perp
t = [rcrd] ((t_0, i_0), ..., (t_n, i_n))
                      \exists j \ t_i \notin Simple
[Ee1] <[record] t I, Y_{\rho} > \rightarrow_{Y} ([terr], Y_{\rho})
        t = [rcrd] ((t_0, i_0), ..., (t_n, i_n))
                       t_i \in \texttt{Simple} \ \forall j
                      \exists h \neq j \ i_h = i_i
[Ee2] <[record] t I, Y_{\rho} > \rightarrow_{Y} ([terr], Y_{\rho})
                        Y_{\rho}|_{\mathbf{0}}(I) \neq \perp
[Ee3] <[record] t I, Y_{\rho} > \rightarrow_{Y} ([terr], Y_{\rho})
```

$$\begin{aligned} \mathbf{Y}_{\rho}(\mathbf{I}) &= [\mathbf{rerd}] \ ((\mathbf{t_0} \ , \ \mathbf{i_0}) \ , \ \ldots, \ (\mathbf{t_n}, \ \mathbf{i_n})) \\ & \mathbf{J} = \mathbf{i_j} \\ & \mathbf{t_j} = [\mathbf{mut}] \ \mathbf{t} \\ & \mathbf{I} & \mathbf{I} & \mathbf{I} & \mathbf{I} \\ & \mathbf{I} & \mathbf{I} & \mathbf{I} & \mathbf{I} & \mathbf{I} \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \mathbf{Y}_{\rho}(\mathbf{I}) &= [\mathbf{rcrd}] \ ((\mathbf{t_0}, \ \mathbf{i_0}), \ \dots, \ (\mathbf{t_n}, \ \mathbf{i_n})) \\ & \quad \quad \mathbf{J} = \mathbf{i_j} \\ & \quad \quad \mathbf{t_j} &= [\mathbf{mut}] \ \mathbf{t} \\ & \quad \quad \mathbf{I} \\ & \quad \mathbf{I} \\ & \quad \mathbf{I} \\ & \quad \mathbf{I} \\ & \quad \mathbf{I} \\ & \quad \mathbf{I} \\ & \quad \mathbf$$

$$\begin{aligned} \mathbf{Y}_{\rho}(\mathbf{I}) &= [\mathbf{rcrd}] \ ((\mathbf{t_0}, \ \mathbf{i_0}), \ \dots, \ (\mathbf{t_n}, \ \mathbf{i_n})) \\ &= \beta j \ \mathbf{J} = \mathbf{i}_j \\ &= \mathbf{I} \ [\mathbf{Sel}] \ \mathbf{J}, \ \mathbf{Y}_{\rho} \rangle \rightarrow \gamma \ ([\mathbf{terr}], \ \mathbf{Y}_{\rho}) \end{aligned}$$

$$\begin{aligned} \mathbf{Y}_{\rho}(\mathbf{I}) &= [\mathbf{rcrd}] \ ((\mathbf{t_0}, \ \mathbf{i_0}), \ \dots, \ (\mathbf{t_n}, \ \mathbf{i_n})) \\ \mathbf{J} &= \mathbf{i_j} \\ \mathbf{t_j} &= [\mathbf{mut}] \ \mathbf{t} \\ \\ \mathbf{Ye2} &\qquad \\ & < \mathbf{I} \ [\mathbf{Sel}] \ \mathbf{J}, \ \mathbf{Y}_{\rho} > \rightarrow_{\mathbf{Y}} \ (\mathbf{t}, \ \mathbf{Y}_{\rho}) \end{aligned}$$

$$[\text{Ee5}] \ \ \frac{\mathbf{Y}_{\rho}(\mathbf{I}) \neq [\text{rcrd}] \ ((\mathbf{t_0}, \ \mathbf{i_0}), \ \dots, \ (\mathbf{t_n}, \ \mathbf{i_n}))}{<\mathbf{I} \ [\text{Sel}] \ \mathbf{J}, \ \mathbf{Y}_{\rho} > \rightarrow \gamma \ ([\text{terr}], \ \mathbf{Y}_{\rho})}$$

### Modifiche a SEM<sub>DCL</sub>

```
\begin{aligned} \mathbf{t} &= [\mathrm{rcrd}] \ ((\mathbf{t_0}, \ \mathbf{i_0}), \ \dots, \ (\mathbf{t_n}, \ \mathbf{i_n})) \\ &\quad \mathbf{t_j} \in \mathrm{Simple} \ \forall j \\ &\quad \mathbf{i_h} \neq \mathbf{i_j} \ \forall h \neq j \\ &\quad \Delta \mid_{\mathbf{0}}(\mathbf{I}) = \bot \\ &\quad > (\mu, n + 1) = (\log_s, \mu_a) \\ &\quad \Delta_l = [\mathrm{I/[DRec]} \ ((\mathrm{[rcrd]} \ ((\mathrm{[mut]} \ \mathbf{t_0}, \ \mathbf{i_0}), \ \dots, \ ([\mathrm{mut]} \ \mathbf{t_n}, \ \mathbf{i_n})), \ \log_s)]) \otimes \Delta \\ &\quad < [\mathrm{Del}] \end{aligned}
```

### Modifiche a SEM<sub>DCI</sub>

```
let rec dclSem dcl (sk, (Store(d,g)as mu)) =
    match dcl with
        | Record(ty,ide) ->
            (match ty with
                Rcrd(cps)
                    when (for all isSimple (getCmpTys cps)) &&
                        not(checkDup (getCmpIds cps)) &&
                        not(declared sk ide)
                    -> (let num = length cps in
                        let (Loca, muF) = allocate mu num in
                        let den = DRec(Rcrd(map (fun (ty, id) -> (Mut ty, id)) cps), loca) in
                        let skF = bindS sk ide den in
                        (Void,(skF,muF)))
                | Rcrd(cps)
                       when not(for all isSimple (getCmpTys cps))
                       -> raise(TypeErrorI("Ee1: dclSem",ide))
                Rcrd(cps)
                       when (checkDup (getCmpIds cps))
                       -> raise(TypeErrorI("Ee2: dclSem".ide))
                Rcrd( )
                       when declared sk ide
                       -> raise(TypeErrorI("Ee3: dclSem",ide))
```

#### Modifiche a SEMDEXP

```
t = [rcrd] (([mut] t_0, i_0), ..., ([mut] t_n, i_n))
                                       J = i_j
                                  loc_s = Loc s
                                 loc_i = Loc(s+j)
[Xe1] \langle I \text{ [Sel] J, } (\Delta, \mu) \rangle \rightarrow_{DEXP} \lfloor [mut] t_i, loc_i, (\Delta, \mu) \rfloor
       dexpSem dexp (sk,(Store(d,q)as mu)) =
           match dexp with
                | Sel(idR.idC) ->
                   (match getS sk idR with
                        DRec(Rcrd(cps), LocS)
                            when (mem idC (getCmpIds cps))
                            let ind = (getCmpIndex idC (getCmpIds cps)) in
                            let Locr = Loc(s + ind) in
                            let tr = getNthCmp ind (getCmpTys cps) in
                            (tr. locr. (sk. mu)))
                        DRec(Rcrd(cps), LocS)
                            when not(mem idC (getCmpIds cps))
                            -> raise(TypeErrorE("Ee4.1: expSem: - ", dexp))
                            -> raise(TypeErrorE("Ee5.1: expSem: - ", dexp)))
```

 $\Delta(I) = (t, loc_s)$ 

#### Modifiche a SEM<sub>FXP</sub>

```
 \begin{aligned} & \text{ (I [Sel] J, } (\Delta,\mu) > \to_{DEXP} \left\lfloor \text{[mut] } \mathsf{t}_r, \ \log_r, \ (\Delta_r,\mu_r) \right\rfloor } \\ & v_r = \mu_r(\log_r) \\ & \overline{ \langle \mathsf{I [Sel] J, } (\Delta,\mu) \rangle \to_{EXP} \left\lfloor \mathsf{t}_r, \ \mathsf{v}_r, \ (\Delta_r,\mu_r) \right\rfloor } \end{aligned}
```

```
expSem exp (sk_{s}(Store(d_{s}q)as mu)) =
    match exp with
        | Sel(idR,idC) ->
            (match getS sk idR with
                DRec(Rcrd(cps), LocS)
                   when (mem idC (getCmpIds cps))
                   -> (let Loc s = locS in
                   let ind = (getCmpIndex idC (getCmpIds cps)) in
                   loc1 = Loc(s + ind) in
                   let vr = mTOe(getStore mu loc1) in
                   (match (getNthCmp ind (getCmpTys cps)) with
                             Mut tr -> (tr, vr, (sk, mu))
                            -> raise(SystemError("Ill-Defined Record?: dclSem"))))
                DRec(Rcrd(cps), LocS)
                   when not(mem idC (getCmpIds cps))
                    -> raise(TypeErrorE("Ee4: expSem: - ", exp))
                    -> raise(TypeErrorE("Ee5: expSem: - ", exp)))
```

### Esempio di programma ottenibile

```
et proa =
  Prog(
       "progExample",
      Block(
               Pcd(
                   Void, "changeVal", FP (Ref, Int, "arg"),
                   BlockP(ED, Upd(Val "arg", N 5))),
           SeqD
               Pcd(
                   Void, "dontChangeVal", FP (Value, Int, "arg"),
                  BlockP(ED, Upd(Val "arg", N 6))),
               Record (Rcrd([(Int, "a"); (Int, "b"); (Bool, "c")]), "example")
           SeqC(
               UnL (Upd (Sel ("example", "a"), N 3)),
               UnL (Upd (Sel ("example", "b"), Sel ("example", "a"))),
           SeaC(
               UnL (Upd (Sel ("example", "c"), B True)),
           SeqC(
               UnL (Call ("changeVal", AP (Sel ("example", "a")))),
              UnL (Call ("dontChangeVal", AP (Sel ("example", "b"))))
```

```
let prog =
                                                                                      Block(
                                                                                          Record (
               Rcrd([(Arr(Int, 10), "a")]),
          UnL(ES)
let prog =
        "progExample".
       Block(
                                                                                             Record (Rcrd([(Int, "a")]), "example"),
               Record (Rcrd([(Bool, "b")]), "example")
           UnL(ES)
                                                                                         UnL(ES)
```

Grazie per l'attenzione!