

SOMMARIO: 27 Aprile, 2021

- Materiale: Osservazioni.
- AM21: Il Modello Astratto - Activation Record, AR, e le sue Operazioni.
- Implementazione di AR in Ocaml.
- AM21: Il Modello Astratto - Stack di AR e le sue Operazioni.
- Implementazione dello Stack di AR in Ocaml.
- Attività di Oggi: Esercizi

- small21L3.ml.

Il Listing distribuito oggi è corregge alcuni punti della soluzione distribuita relativa all'attività del Laboratorio2 del 20/04.

Le modifiche coinvolgono anche il problema sollevato in uno degli esercizi di ieri ma vanno oltre e forniscono una soluzione che non usa il controllo di eccezioni come era richiesto (esercizio che rimane aperto e da svolgere sulla versione distribuita come soluzione vedi, attività del 26/04, pagina del corso).

Materiale: All'inizio di Ogni Sessione

- Caricare il file Small21LX, distribuito per la sessione, nell'area di sviluppo (terminal, dir. di file system, documents etc).
Verifica: Caricarlo sul REPL OCaml e Controllare Esecuzione Tests Precedenti.
- Copiarlo in Small21LCopy.
- Seguire la Presentazione delle Attività della Sessione.
- Svogere le Attività modificando il file Small21LX distribuito.

Activation Record, AR.

- Strutturato in 5 componenti:
 {head, chain, frame, cont, val}:
- **head**, intestazione:
 Contiene $\text{Ide} + \{[E], [C]\} + []$, indicante il tipo di blocco generatore.
- **chain**, static chain:
 Offset espresso da intero $k \geq 0$ (distanza AR primo Frame dei Non Locali)
- **frame**, binding Locali
- **cont**, continuazione:
 Sequenza di Comandi/Statement da eseguire succesivamente
- **val**, return value:
 Contiene $\text{Val} + []$, indicante il valore calcolato quanto previsto

AR: Operazioni.

- Pattern-Matching su termini AR (i.e. `termine = pattern`)

Rappresentazione.

La rappresentazione stabilisce le strutture di dati con cui sarà rappresentato ogni valore AR.

Useremo tipi algebrici

- **Activation Record: AR.**

```
type head = Name of ide | Exp | Cmd | NoneH;;  
type stch = int;;  
type frame = env;;  
type cnt = cmd list;;  
type res = aval option;;
```

```
type ar = AR of (head * stch * frame * cnt * res);;
```

(* Funzione di Astrazione ed Invariante di Rappresentazione per ar:

1) Presentazione (o forma dei valori):

$\{t, k, [id1/D1, \dots, idn/Dn], C, v\}$ per $k \geq 0$

2) $AF(c) = \{AF(t), k, AF(e), AF(C), AF(v)\}$ if $c = AR(t, k, e, C, v)$

3) $I(AR(t, k, e, C, v)) = k \geq 0$

*)

Le Operazioni.

In aggiunta all'uso di pattern matching, inseriamo la seguente operazione (vedi Listing small21L3.ml, allegato)

- mkAR5: crea un activation record, dati i corretti parametri.
- head, frame, cnt, res: selezionano i corrispondenti componenti
- toStringAR:

Stack di AR.

- Struttura di AR ad accesso e selezione LIFO:
> ar1, ..., ark]

Operazioni.

- emptyStack: crea stack vuoto
- push: aggiunge un AR
- top: restituisce top, se esiste
- pop: rimuove top, se possibile
- sizeS: calcola numero di AR presenti
- popK: rimuove AR k posizione sotto il top
- bindS: aggiunge binding al frame dello AR top dello stack
- getS: restituisce binding in accordo alla catena statica
- getR: restituisce valore val dello AR top dello stack, se possibile
- resetC: reset di componente cont, in AR top dello stack, con continuazione fornita come parametro
- resetR: reset di componente val, in AR top dello stack, con il valore fornito come parametro
- resetCR: combinazione di resetC e resetR
- addCode: aggiunge il comando, fornito come parametro, in testa al cont nello AR top dello stack.

Rappresentazione.

La rappresentazione stabilisce le strutture di dati con cui sarà rappresentato ogni valore AR.

Useremo tipi algebrici

- **Activation Record: AR.**

```
exception EmptyStack;;
exception InvalidUseOfStack of string * stack * int;;
exception InvalidInvocationReturnedValue of ide;;

type stack = Stack of ar list;;

(* ===== *)
(* Funzione di Astrazione ed Invariante di Rappresentazione per Stack:
1) Presentazione (o forma dei valori): >ar1,...,ark] per k>=0
2) AF(c) = >] if c = Stack []
   AF(c) = >ar1,...,ark]
   iff c = Stack ars and length ars = k and k>0 and
       (hd ars) = ar1 and AF(pop(c)) = >ar2,...,ark]
3) I(c) = true *)
(* ===== *)
```

Le Operazioni.

In aggiunta alle operazioni indicate nel modello (vedi Listing small21L3.ml, allegato)

- toStringStack:
- printStack:

Implementazione Stato di AM21 in OCaml

- Nei Linguaggi Funzionali come Miranda, Haskell o nel Nucleo Funzionale di Linguaggi Multi-Paradigma come OCaml, i valori denotabili, calcolabili (ovvero, usabili) sono IMMUTABLE ovvero senza Stato.
- Alcuni Sistemi sono descritti utilizzando valori MUTABLE.
Esempio.
Activation Record: Modifica di componenti (valore calcolato, valori temporanei, continuation)
Stack di AR: Aggiunta e Rimozione di un Activation Record.
- Come implementare tali Sistemi con soli valori IMMUTABLE?
Esempio.
Rimpiazziamo la modifica di un valore con un nuovo valore che differisce nel componente da modificare:

```
(* Activation Record top di Stack ars *)
let resetC((Stack ars)as sk) cl =
  match ars with
  | AR(t,k,env,_,retV)::rest -> Stack(AR(t,k,env,cl,retV)::rest)
  | _ -> raise (InvalidUseOfStack("resetC: ", sk, 0))
  ;;
(* Stack di AR *)
let push (Stack ars) ar =
  Stack(ar::ars)
  ;;
let pop (Stack ars) =
  match ars with
  | [] -> raise EmptyStack
  | _::rest -> Stack rest
  ;;
```

- Efficienza?
- Sempre Possibile?

Implementazione Stato di AM21 in OCaml

- Nei Linguaggi Funzionali come Miranda, Haskell o nel Nucleo Funzionale di Linguaggi Multi-Paradigma come OCaml, i valori denotabili, calcolabili (ovvero, usabili) sono IMMUTABLE ovvero senza Stato.
- Alcuni Sistemi sono descritti utilizzando valori MUTABLE.
Esempio.
Activation Record: Modifica di componenti (valore calcolato, valori temporanei, continuation)
Stack di AR: Aggiunta e Rimozione di un Activation Record.
- Come implementare tali Sistemi con soli valori IMMUTABLE?
Esempio.
Rimpiazziamo la modifica di un valore con un nuovo valore che differisce nel componente da modificare:
- Efficienza?
 - Structure Sharing: Valori IMMUTABLE possono essere componenti condivisi di tutti i valori strutturati che usano uno stesso valore (vedi il valore calcolato da `push sk ar` e il valore `sk`;
 - I Linguaggi Funzionali usano Structure Sharing come Modello di Memoria.
 - La lista dei Linguaggio Funzionale è LIFO proprio per utilizzare al meglio il Modello di Memoria basato su Structure Sharing.
- Sempre Possibile?
 - NO: Solo quando i valori manipolati dal Sistema non sono Valori "fisici" con Stato.
 - Valori "fisici" con Stato: Apparecchiature con stato interne/esterne controllate dal Sistema.
Esempio
Stampante, File System, File, ...
 - In questo caso, questi Valori MUTABLE:
 - i) non possono e non devono essere sostituiti;
 - ii) forniscono le operazioni per operare con essi
 - I Linguaggi Funzionali usano queste operazioni come operazioni che calcolano il valore unit e richiedono una speciale forma di composizione.