Docente di riferimento: darkgrayMassimo Torquati

Relazione Progetto Sistemi Operativi

Ludovico **Venturi**

UNIPI, Luglio 2020

Indice

1	Scelte progettuali	1
	1.1 Sintassi Astratta	1
	1.2 Runtime Type Checker	1
2	Utilizzo	1
	2.1 Esempi	2



1 Scelte progettuali

- tutti i valori associati alle chiavi in un dizionario hanno lo stesso tipo
- i tipi assumibili dai valori associati alle chiavi sono solamente interi e booleani, nello specifico: $Int(...),\ Bool(...)$
- non sono ammessi valori *Unbound* (corrispettivo di *null*)
- per semplicità di progettazione si assume che il primo valore nel dizionario, al momento della creazione, definisca il tipo dei valori del dizionario
- la Fold è stata interpretata come funzione a 2 argomenti, dove il primo è l'accumulatore che prende il valore di default del tipo del dizionario; la Fold è applicabile sia ad interi che a booleani
- sono state introdotte le astrazioni funzionali multi argomento (funzioni con lista di parametri di dimensione variabile) per generalizzare dato che la Fold necessita di 2 argomenti

1.1 Sintassi Astratta

```
Estensione della sintassi astratta del linguaggio type exp =
... | CreateDict of (ide * exp)list | Insert of ide * exp * exp | Delete of ide * exp |
HasKey of ide * exp | Iterate of exp * exp | Fold of exp * exp | Filter of ide list *
exp |.D..
... | FunCall of exp * exp list | FunArg of ide list * exp

Estensione dei tipi esprimibili type evT =
... | DictVal of (ide * evT)list |...
... | FunArgVal of ide list * exp * evT env
```

1.2 Runtime Type Checker

Il Runtime Type Checker è stato implementato per la creazione del dizionario, dove si verifica che tutti i valori siano consistenti nel tipo (o tutti interi, o tutti booleani). Influisce anche sull'operazione di inserimento, mentre sulle operazioni Delete, HasKey, Filter non ha alcuna influenza.

Per quanto riguarda le applicazioni di funzioni sui valori, ovvero Fold, Iterate, si demanda il type checking (già implementato nel linguaggio didattico) alle funzioni chiamate (sfruttando una sorta di lazy evaluation per i parametri attuali della funzione): se viene chiamata la Fold di una funzione che opera su booleani su di un dizionario contenente valori interi al momento della prima chiamata di funzione viene generato un type error.

2 Utilizzo

Aprire l'interprete top-level di OCaml da terminale digitando ocaml. Importare l'interprete del linguaggio qui discusso:

```
## use "venturi.ml";;
```

e da qui valutare le espressioni, entrando nel vivo del **REPL**(ReadEvalPrintLoop). Vari testcase sono riportati nel file **testcase.ml**.

2.1Esempi

In venturi.ml vengono creati 4 ambienti:

```
emptyenv Unbound;;(*in env0*)
.. "intDict" -> [("Birman", Eint(3));("Mainecoon", Eint(13));("Siamese", Eint(17));("Foldex",
Eint(21))](*in env1*)
   "boolDict" -> [("Birman", Ebool(true));("Mainecoon", Ebool(false));("Siamese", Ebool(false
Ebool(false))](*in env2*)
.. "emptyDict" -> [] (*in env3*)
```

Sempre nello stesso file vengono riportate le prove per ogni operazione del dizionario, incluse tutte le eccezioni da esse generabili.

Alcuni esempi:

• Insert

```
- eval (Insert("Ragdoll", Eint(111), Den "intDict")) env3;;
  - : evT = DictVal [("Birman", Int 3); ("Mainecoon", Int 13); ("Siamese", Int 17);
  ("Foldex", Int 21); ("Ragdoll", Int 111)
- eval (Insert("Siamese", Eint(111), Den "intDict")) env3;;
```

Exception: InvalidArgumentException "key already present".

• Fold

```
- let env5 = bind env3 "foldFun" (eval (FunArg(["x"; "y"], Prod(Sum(Den "x", Den
  "y"), Eint 3))) env3);;
  eval (Fold(Den "foldFun", Den "intDict")) env5;;
  -: evT = Int 810
- eval (Let("magazzino", CreateDict( [
  ("mele", Eint(430)); ("banane", Eint(312)); ("arance", Eint(525)); ("pere", Eint(217)
  Let("ff", FunArg(["x"; "y"], Sum(Sum(Den "x", Den "y"), Eint(1))), Fold(Den "ff",
  Den "magazzino")))) env3;;
  -: evT = Int 1488
- eval (Fold( FunArg(["a"; "b"], Or(Not(Den "a"), Den "b")),
  Den "intDict" )) env3;;
  Exception: Failure "Type error".
```