

# レコードとハッシュテーブルの暗黙な相互運用を可能にする型推論とコンパイル手法

梅木孝輔

関山太郎

五十嵐淳

京都大学工学部情報学科

国立情報学研究所

京都大学大学院情報学研究科

## 動機

- 静的なデータ構造であるレコードと動的なデータ構造であるハッシュテーブルの双方の長所を生かしたい

```
/*レコードの宣言*/
let r_person = {Name="Joe"; Age=21};;
```

```
/*ハッシュテーブルの宣言*/
let h_person = create;;
add h_person "Name" "Alice";;
```

```
/*レコードとしてのアクセス*/
let get_name = λx. x.Name in
get_name h_person;;
```

```
/*ハッシュテーブルとしてのアクセス*/
let get_name = λx. find x "Name" in
get_name r_person;;
```

ラベルはコンパイル時に決定=仕様が**確定**

- 効率の良いアクセス  
- 頑健なプログラム

ラベルは実行時に決定=仕様が**未定**

- 柔軟なプロトタイプینگ

## 概観

- レコードとハッシュテーブルの暗黙な相互運用を行える体系の提案

レコード を ハッシュテーブル としてアクセス

ハッシュテーブル を レコード としてアクセス  
を型注釈無で実現

- 動的なデータ変換は伴わない

## 研究内容

- 右を参照

## 将来の課題

- 型付け・型推論・コンパイルの正しさの証明
- 参照実装

## 研究内容

レコードとハッシュテーブルを持つ形式的体系の定義

$$\lambda^{let,} \xrightarrow{\textcircled{2}} \Delta^{let,} \xrightarrow{\textcircled{3}} \lambda^{let,[]}$$

中間言語

- ① レコードとハッシュテーブルを備えたラムダ計算

```
e ::= x | λx. e | e1 e2
| let x = v1 in e2
| {l1 = e1; ... ln = en}
| e.l | e1.l ← e2
| create | find e1 e2
| add e1 e2 e3 ...
```

- ② ハッシュテーブルに対し拡張されたカインドを用いた型付け・型推論

- Ohoriの多相レコード[TOPLAS'95]カインド付け
- レコードカインド  $\{\{l_1 : \tau_1\}\} \rightarrow$  少なくとも  $l_1 : \tau_1$  を持つようなレコード型に付く

$$\mathcal{K}(t) = \{\{l_1 : \tau_1; \dots; l_n : \tau_n; \dots\}\}$$

$$\mathcal{K} \vdash \{\{l_1 : \tau_1; \dots; l_n : \tau_n; \dots\}\} :: \{\{l_1 : \tau_1; \dots; l_n : \tau_n\}\}$$

r1: {Name:string; Age:int} :: { Name:string }

r2: {Name:string; Address:string} :: { Name:string }

```
/*レコードの宣言*/
let r1 = {Name="Joe"; Age=21};;
let r2 = {Name="Bob"; Address="Kyoto"};;
```

```
/*レコードとしてのアクセス*/
let get_name = λx. x.Name in
get_name r1;;
get_name r2;;
```

x:t1 :: { Name: t2 }

- 全てのレコード型とハッシュテーブル型を包摂する  $\{\{ \}$  の導入

r: {Name:string; Age:int} :: { { } }

```
/*レコードの宣言*/
let r = {Name="Joe"; Age=21};;
```

```
/*ハッシュテーブルとしてのアクセス*/
let get_name = λx. find x "Name" in get_name r;;
```

x:t1 :: { { } }

すべてのレコード・ハッシュテーブルに付けることができる

- ハッシュテーブル型は任意のレコードカインドを取る

```
h: hashtable :: { Name:string; Age:int }
h: hashtable :: { Age:int }
h: hashtable :: { Name:string }
```

```
/*ハッシュテーブルの宣言*/
let h = create;;
add h "Name" "Alice";;
```

```
/*レコードとしてのアクセス*/
let get_name = λx. x.Name in get_name h;;
```

拡張

- ③ レコードアクセスのコンパイル

- 引数がハッシュテーブルかレコードか動的ディスパッチするコードへのコンパイル

```
/*レコードとしてのアクセス(コンパイル後)*/
let get_name = λI. λt1. λt2. λx.
    btlz I x[I] x["Name"]:t1
```

次の添字Iが0未満か0以上かで動的に分岐

```
/*ハッシュテーブルの宣言*/
let h = create;;
add h "Name" "Alice";;
```

```
/*レコードの宣言*/
let r = {Name="Joe"; Age=21};;
/*レコードとしてのアクセス(コンパイル後)*/
let get_name = λI. λt1. λt2. λx.
    btlz I x[I] x["Name"]:t1
in get_name hashtable string -1 h
in get_name {Name:string; Age:int} string 1 r
```

- ④ 配列とハッシュテーブルを備えたラムダ計算

- ハッシュテーブルの値の動的な型チェック
- ハッシュテーブルアクセスのためのデータ構造の低水準実装方針

- Lookup/Update関数 = レコードをハッシュテーブルアクセスする為の疑似的なハッシュ関数を表現

レコードのLookup関数へのポインタ	ハッシュテーブルのLookup関数へのポインタ
レコードのUpdate関数へのポインタ	ハッシュテーブルのUpdate関数へのポインタ
struct	配列へのポインタ
	配列のサイズ
	配列の要素数
配列	union