

# 1 Refinement types

$R \vdash e : r$  denotes that in the type environment  $R$  the expression  $e$  has the refinement type  $r$ .

$R \triangleright p : R1$  denotes that in the type environment  $R$  the typing of the program  $p$  results in the refinement type environment  $R1$ .

## 1.1 Expressions

$\vdash P(c)$	$\text{formula}(R) \vdash P(x)$	$R(b) = r$	$R \vdash e : r$
$R \vdash c : \{v : t \mid P(v)\}$	$R \vdash x : \{v : t \mid P(v)\}$	$R \vdash b : r$	$R \vdash (e) : r$
$R \vdash o : r1 \rightarrow r2$	$R \vdash e : r1$	$R \vdash e1 : r1$	$R \vdash o : r1 \rightarrow r2 \rightarrow r$
$R \vdash o e : r2$	$R \vdash e1 o e2 : r$	$R \vdash e2 : r2$	$R \vdash e2 : r2$
$R, e1 \vdash e2 : r$	$R, \text{\not} e1 \vdash e3 : r$	$R \vdash e1 : (x : r1 \rightarrow r2)$	$R \vdash e2 : r1$
$R \vdash \text{if } e1 \text{ then } e2 \text{ else } e3 : r$	$R \vdash e1 e2 : r2 [e2/x]$	$R \vdash e1 e2 : r2 [e2/x]$	$R \vdash e2 : r1$
$R, x : r1 \vdash e : r2$	$R \triangleright p : R1$	$R1 \vdash e : r$	$R \vdash e : r$
$R \vdash \text{fn } x \Rightarrow e : r1 \rightarrow r2$	$R \vdash \text{let } p \text{ in } e \text{ end} : r$	$R \vdash e : r$	$R \vdash e : r$

## 1.2 Declarations

$R \vdash e : r$	$R1 = R + \{x : r\}$
$R \triangleright \text{val } x = e : R1$	$R1 = R + \{x : r\}$
$R, f : (x : r1 \rightarrow r2), x : r1 \vdash e : r2$	$R1 = R + \{f : (x : r1 \rightarrow r2)\}$
$R \triangleright \text{fun } f \ x = e : R1$	$R1 = R + \{f : (x : r1 \rightarrow r2)\}$

## 1.3 Programs

$R0 \triangleright d1 : R1 \ \dots \ RN \triangleright dN : R(N+1)$
$R0 \triangleright d1 \ \dots \ dN : R(N+1)$