# Validation par analyse statique

Partie: Interprétation abstraite, cours 2/3

Pierre-Loïc Garoche (merci à Pierre Roux pour ses contributions à ce cours)

**ENAC** 

ENSEEIHT 2A 2023-2024



# Abstraire la sémantique concrète

Rappels sur la sémantique concrète

Abstractions relationnelles ou non

#### Abstractions non relationnelles

Signes Constantes

Intervalles

Analyse arrière



### Type de la sémantique concrète

La sémantique concrète d'un programme est de type

$$L \to \mathcal{P}(\mathbb{V} \to \mathbb{Z})$$

### Type de la sémantique concrète

La sémantique concrète d'un programme est de type

$$L \to \mathcal{P}(\mathbb{V} \to \mathbb{Z})$$

- ▶ une fonction qui à chaque point du programme (dans L)
- > associe un ensemble d'états possibles de la mémoire
  - ▶ une fonction qui à chaque variable (dans V)
  - associe sa valeur en mémoire (dans Z)

#### Exemple

```
0x = rand(0, 12);_{1}y = 42; \qquad 4 \xleftarrow{x = x - 2} 3
while _{2}(x > 0) {
3x = x - 2; \\ _{4}y = y + 4
}
0 \xrightarrow{x = rand(0, 12)} 1 \xrightarrow{y = 42} 2 \xrightarrow{x \le 0} 5
```

$$R_{0} = \mathbb{V} \to \mathbb{Z} \qquad (\mathbb{V} = \{x, y\})$$

$$R_{1} = \{f \in (\mathbb{V} \to \mathbb{Z}) \mid f(x) \in [0, 12]\}$$

$$R_{2} = \{f \mid f(x) \in [-1, 12], f(y) \in [42, 66] \cap 4\mathbb{Z} + 2, 2f(x) + f(y) \in [42, 66]\}$$

$$R_{3} = \{f \mid f(x) \in [1, 12], f(y) \in [42, 66] \cap 4\mathbb{Z} + 2, 2f(x) + f(y) \in [42, 66]\}$$

$$R_{4} = \{f \mid f(x) \in [-1, 10], f(y) \in [42, 66] \cap 4\mathbb{Z} + 2, 2f(x) + f(y) \in [38, 62]\}$$

$$R_{5} = \{f \mid f(x) \in [-1, 0], f(y) \in [42, 66] \cap 4\mathbb{Z} + 2, 2f(x) + f(y) \in [42, 66]\}$$

#### Abstraire la sémantique concrète

Rappels sur la sémantique concrète Abstractions relationnelles ou non

#### Abstractions non relationnelles

Signes Constantes Intervalles

Analyse arrière



La sémantique concrète est incalculable, on veut la simplifier. Mais que simplifier?

L est fini et on veut savoir ce qui se passe en chaque point

La sémantique concrète est incalculable, on veut la simplifier. Mais que simplifier?

L est fini et on veut savoir ce qui se passe en chaque point
 ⇒ on le garde à l'identique



- L est fini et on veut savoir ce qui se passe en chaque point
   ⇒ on le garde à l'identique
- ▶ V est fini et on s'intéresse à toutes les variables



- L est fini et on veut savoir ce qui se passe en chaque point
   ⇒ on le garde à l'identique
- lacksquare  $\mathbb V$  est fini et on s'intéresse à toutes les variables
  - $\Rightarrow$  on le garde à l'identique



- L est fini et on veut savoir ce qui se passe en chaque point
   ⇒ on le garde à l'identique
- ▶ V est fini et on s'intéresse à toutes les variables
   ⇒ on le garde à l'identique
- lacksquare  $\mathbb{Z}$  (et donc l'ensemble des fonctions  $\mathbb{V} o \mathbb{Z}$ ) est infini



- L est fini et on veut savoir ce qui se passe en chaque point
   ⇒ on le garde à l'identique
- ▶ V est fini et on s'intéresse à toutes les variables
   ⇒ on le garde à l'identique
- $\blacktriangleright$   $\mathbb Z$  (et donc l'ensemble des fonctions  $\mathbb V\to\mathbb Z)$  est infini  $\Rightarrow$  c'est ici qu'on va abstraire



- ▶ Abstraire  $\mathcal{P}(\mathbb{V} \to \mathbb{Z})$  en  $\mathbb{V} \to \mathcal{P}(\mathbb{Z})$  puis  $\mathcal{P}(\mathbb{Z})$  en un  $\mathcal{D}^\sharp$ 
  - ▶ non relationnel : les valeurs de x et y sont indépendantes

- ▶ Abstraire  $\mathcal{P}(\mathbb{V} \to \mathbb{Z})$  en  $\mathbb{V} \to \mathcal{P}(\mathbb{Z})$  puis  $\mathcal{P}(\mathbb{Z})$  en un  $\mathcal{D}^{\sharp}$ 
  - ▶ non relationnel : les valeurs de x et y sont indépendantes
- ▶ Abstraire  $\mathcal{P}(\mathbb{V} \to \mathbb{Z})$  directement en un  $\mathcal{D}^{\sharp}$ 
  - relationnel: certaines combinaisons de x et y sont impossibles



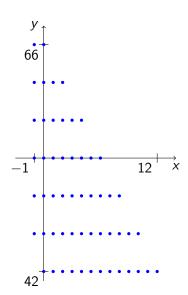
- ▶ Abstraire  $\mathcal{P}(\mathbb{V} \to \mathbb{Z})$  en  $\mathbb{V} \to \mathcal{P}(\mathbb{Z})$  puis  $\mathcal{P}(\mathbb{Z})$  en un  $\mathcal{D}^{\sharp}$ 
  - ▶ non relationnel : les valeurs de x et y sont indépendantes
- ▶ Abstraire  $\mathcal{P}(\mathbb{V} \to \mathbb{Z})$  directement en un  $\mathcal{D}^{\sharp}$ 
  - ightharpoonup relationnel: certaines combinaisons de x et y sont impossibles
  - + plus précis
  - plus compliqué et plus coûteux



- ▶ Abstraire  $\mathcal{P}(\mathbb{V} \to \mathbb{Z})$  en  $\mathbb{V} \to \mathcal{P}(\mathbb{Z})$  puis  $\mathcal{P}(\mathbb{Z})$  en un  $\mathcal{D}^{\sharp}$ 
  - ▶ non relationnel : les valeurs de x et y sont indépendantes
  - ce cours
- ▶ Abstraire  $\mathcal{P}(\mathbb{V} \to \mathbb{Z})$  directement en un  $\mathcal{D}^{\sharp}$ 
  - ightharpoonup relationnel: certaines combinaisons de x et y sont impossibles
  - + plus précis
  - plus compliqué et plus coûteux
  - le cours suivant

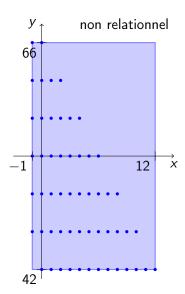
# Deux petits dessins valent mieux que de longs discours

Exemple précédent au point de programme 2 (invariant de boucle)



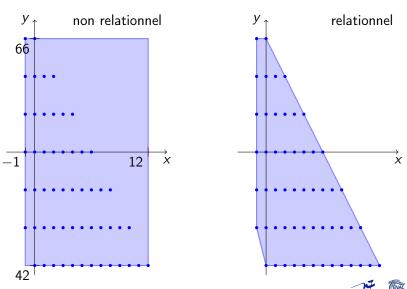
# Deux petits dessins valent mieux que de longs discours

Exemple précédent au point de programme 2 (invariant de boucle)



# Deux petits dessins valent mieux que de longs discours

Exemple précédent au point de programme 2 (invariant de boucle)



#### Abstraire la sémantique concrète

Rappels sur la sémantique concrète Abstractions relationnelles ou non

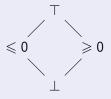
# Abstractions non relationnelles Signes

Constantes

Analyse arrière

#### **Définition**

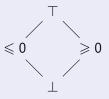
Treillis des signes  $(\mathcal{D}^{\sharp}, \sqsubseteq^{\sharp})$ 



$$\begin{array}{ll} \gamma(\top) &= \mathbb{Z} \\ \gamma(\leqslant 0) &= \mathbb{J} - \infty, 0 \mathbb{J} \\ \gamma(\geqslant 0) &= [0, + \infty[ \\ \gamma(\bot) &= \emptyset \end{array}$$

#### Définition

Treillis des signes  $(\mathcal{D}^{\sharp}, \sqsubseteq^{\sharp})$ 



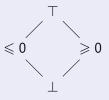
$$\begin{array}{ll} \gamma(\top) &= \mathbb{Z} \\ \gamma(\leqslant 0) = \llbracket -\infty, 0 \rrbracket \\ \gamma(\geqslant 0) = \llbracket 0, +\infty \llbracket \\ \gamma(\bot) &= \emptyset \end{array}$$

#### Question

L'ordre  $\sqsubseteq^{\sharp}$  ci dessus est il correct par rapport à l'ordre  $\subseteq$  sur  $\mathcal{P}(\mathbb{Z})$ .

#### **Définition**

Treillis des signes  $(\mathcal{D}^{\sharp}, \sqsubseteq^{\sharp})$ 



$$\begin{array}{ll} \gamma(\top) &= \mathbb{Z} \\ \gamma(\leqslant 0) &= \mathbb{J} - \infty, 0 \mathbb{J} \\ \gamma(\geqslant 0) &= [0, + \infty[ \\ \gamma(\bot) &= \emptyset \end{array}$$

#### Question

L'ordre  $\sqsubseteq^{\sharp}$  ci dessus est il correct par rapport à l'ordre  $\subseteq$  sur  $\mathcal{P}(\mathbb{Z})$ .

#### Rappel (correction de l'ordre abstrait par rapport au concret)

L'ordre  $\sqsubseteq^{\sharp}$  est correct par rapport à l'ordre  $\sqsubseteq$  si  $\gamma$  est monotone

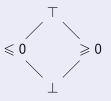
$$\forall x^{\sharp}, y^{\sharp} \in \mathcal{D}^{\sharp}, \quad x^{\sharp} \sqsubseteq^{\sharp} y^{\sharp} \Rightarrow \gamma(x^{\sharp}) \sqsubseteq \gamma(y^{\sharp})$$





#### **Définition**

Treillis des signes  $(\mathcal{D}^{\sharp}, \sqsubseteq^{\sharp})$ 



$$egin{array}{ll} \gamma(\top) &= \mathbb{Z} \ \gamma(\leqslant 0) &= \mathbb{J} - \infty, 0 \mathbb{J} \ \gamma(\geqslant 0) &= [0, +\infty[] \ \gamma(\bot) &= \emptyset \end{array}$$

#### Question

L'ordre  $\sqsubseteq^{\sharp}$  ci dessus est il correct par rapport à l'ordre  $\subseteq$  sur  $\mathcal{P}(\mathbb{Z})$ .

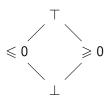
#### Réponse

Oui (
$$\emptyset \subseteq \llbracket 0, +\infty \llbracket, \ \emptyset \subseteq \rrbracket -\infty, 0 \rrbracket, \ \llbracket 0, +\infty \llbracket \subseteq \mathbb{Z} \text{ et } \rrbracket -\infty, 0 \rrbracket \subseteq \mathbb{Z}$$
).





### Domaine des signes, meilleure abstraction

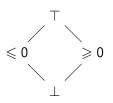


$$egin{array}{ll} \gamma(\top) &= \mathbb{Z} \ \gamma(\leqslant 0) &= \mathbb{J} - \infty, 0 \mathbb{J} \ \gamma(\geqslant 0) &= \llbracket 0, + \infty \llbracket \ \gamma(\perp) &= \emptyset \end{array}$$

#### Question

Toute partie S de  $\mathbb{Z}$  (i.e.  $S \in \mathcal{P}(\mathbb{Z})$ ) admet elle une meilleure abstraction dans ce domaine?

### Domaine des signes, meilleure abstraction



$$\begin{array}{ll} \gamma(\top) &= \mathbb{Z} \\ \gamma(\leqslant 0) &= \mathbb{I} - \infty, 0 \mathbb{I} \\ \gamma(\geqslant 0) &= [0, + \infty[ \\ \gamma(\bot) &= \emptyset \end{array}$$

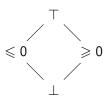
#### Question

Toute partie S de  $\mathbb{Z}$  (i.e.  $S \in \mathcal{P}(\mathbb{Z})$ ) admet elle une meilleure abstraction dans ce domaine?

#### Rappel (meilleure abstraction)

Une partie S de  $\mathbb{Z}$  admet une meilleure abstraction si l'ensemble  $\left\{S^{\sharp} \in \mathcal{D}^{\sharp} \mid S \subseteq \gamma\left(S^{\sharp}\right)\right\}$  a un minimum.

# Domaine des signes, meilleure abstraction



$$\begin{array}{ll} \gamma(\top) &= \mathbb{Z} \\ \gamma(\leqslant 0) &= \mathbb{J} - \infty, 0 \mathbb{J} \\ \gamma(\geqslant 0) &= [0, +\infty[ \\ \gamma(\bot) &= \emptyset \end{array}$$

#### Question

Toute partie S de  $\mathbb{Z}$  (i.e.  $S \in \mathcal{P}(\mathbb{Z})$ ) admet elle une meilleure abstraction dans ce domaine?

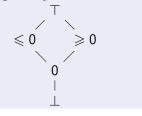
#### Réponse

Toute sauf le singleton  $\{0\}$  qui admet deux abstractions  $(\leq 0 \text{ et } \geq 0)$  incomparables.

# Domaine des signes, meilleure abstraction (suite et fin)

#### **Définition**

On corrige en ajoutant un élément

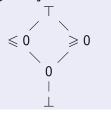


$$egin{array}{ll} \gamma( op) &= \mathbb{Z} \ \gamma(\leqslant 0) &= \mathbb{J} - \infty, 0 \mathbb{J} \ \gamma(\geqslant 0) &= \llbracket 0, + \infty 
Vert \ \gamma(0) &= \set{0} \ \gamma(\perp) &= \emptyset \end{array}$$

# Domaine des signes, meilleure abstraction (suite et fin)

#### **Définition**

On corrige en ajoutant un élément



$$egin{array}{ll} \gamma( op) &= \mathbb{Z} \ \gamma(\leqslant 0) &= \mathbb{J} - \infty, 0 \mathbb{J} \ \gamma(\geqslant 0) &= \llbracket 0, + \infty 
Vert \ \gamma(0) &= \set{0} \ \gamma(\perp) &= \emptyset \end{array}$$

#### Remarques

- $ightharpoonup \gamma$  reste monotone.
- ▶ On a bien une correspondance de Galois avec





#### Abstraction non relationnelle

D'une abstraction  $\mathcal{D}^{\sharp}$  de  $\mathcal{P}(\mathbb{Z})$ , on déduit une abstraction  $\mathcal{D}_{\mathrm{nr}}^{\sharp}$  de  $\mathcal{P}(\mathbb{V} \to \mathbb{Z})$ , en procédant point à point :

- $\triangleright \mathcal{D}_{nr}^{\sharp} = \mathbb{V} \to \mathcal{D}^{\sharp}$
- $ightharpoonup x^{\sharp} \sqsubseteq_{\mathrm{nr}}^{\sharp} y^{\sharp}$  si pour tout  $v \in \mathbb{V}$ ,  $x^{\sharp}(v) \sqsubseteq y^{\sharp}(v)$

#### Abstraction non relationnelle

D'une abstraction  $\mathcal{D}^{\sharp}$  de  $\mathcal{P}(\mathbb{Z})$ , on déduit une abstraction  $\mathcal{D}_{\mathrm{nr}}^{\sharp}$  de  $\mathcal{P}(\mathbb{V} \to \mathbb{Z})$ , en procédant point à point :

- $\triangleright \mathcal{D}_{nn}^{\sharp} = \mathbb{V} \to \mathcal{D}^{\sharp}$
- $ightharpoonup x^{\sharp} \sqsubseteq_{\mathrm{nr}}^{\sharp} y^{\sharp}$  si pour tout  $v \in \mathbb{V}$ ,  $x^{\sharp}(v) \sqsubseteq y^{\sharp}(v)$

- ightharpoonup op op op op op
- ightharpoonup  $\perp_{\rm nr} = v \mapsto \perp$



# Syntaxe de notre langage (rappel)

#### **Syntaxe**

```
stm ::= v = expr; | stm stm  | if (expr > 0) \{ stm \}  else \{ stm \} \} | while (expr > 0) \{ stm \} \}
expr ::= v | n | rand(n, n) \} | expr + expr | expr - expr | expr \times expr | expr/expr
v \in \mathbb{V}, un ensemble de variables
n \in \mathbb{Z} (on ne manipule que des entiers)
```

 $rand(n_1, n_2)$  représente le choix aléatoire d'un entier entre  $n_1$  et  $n_2$  (sert à simuler une entrée).

# Domaine des signes, opérations arithmétiques abstraites

# Domaine des signes, opérations arithmétiques abstraites

# Domaine des signes, opérations arithmétiques abstraites

▶ 
$$\operatorname{rand}^{\sharp}(n_1, n_2) = \alpha(\llbracket n_1, n_2 \rrbracket) = \begin{cases} \bot & \operatorname{si} n_1 > n_2 \\ 0 & \operatorname{si} n_1 = n_2 = 0 \\ \leqslant 0 & \operatorname{sinon} \operatorname{si} n_2 \leqslant 0 \\ \geqslant 0 & \operatorname{sinon} \operatorname{si} n_1 \geqslant 0 \\ \top & \operatorname{sinon} \end{cases}$$





# Domaine des signes, opérations arithmétiques abstraites (suite et fin)

#### Exercice 1

Compléter la table de la soustraction abstraite

#### Sémantique abstraite, expressions

Sémantique des expressions :  $\llbracket e \rrbracket_{\mathrm{E}}^{\sharp} : (\mathbb{V} \to \mathcal{D}^{\sharp}) \to \mathcal{D}^{\sharp}$ 

#### Sémantique abstraite, expressions

Sémantique des expressions :  $\llbracket e \rrbracket_{\mathrm{E}}^{\sharp} : (\mathbb{V} \to \mathcal{D}^{\sharp}) \to \mathcal{D}^{\sharp}$ 

$$\begin{aligned}
& \llbracket v \rrbracket_{\mathrm{E}}^{\sharp} (\rho) &= \rho(v) \\
& \llbracket n \rrbracket_{\mathrm{E}}^{\sharp} (\rho) &= n^{\sharp} \\
& \llbracket \mathsf{rand} (n_{1}, n_{2}) \rrbracket_{\mathrm{E}}^{\sharp} (\rho) &= \mathsf{rand}^{\sharp} (n_{1}, n_{2}) \\
& \llbracket e_{1} + e_{2} \rrbracket_{\mathrm{E}}^{\sharp} (\rho) &= \llbracket e_{1} \rrbracket_{\mathrm{E}}^{\sharp} +^{\sharp} \llbracket e_{2} \rrbracket_{\mathrm{E}}^{\sharp} \\
& \dots
\end{aligned}$$

#### Remarque

Ca se calcule très bien.



#### Graphe de flot de contrôle (rappel)

On étudie les graphes de flot de contrôle des programmes.

#### **Définition**

Un graphe de flot de contrôle (L,A) est composé d'un ensemble de points de programme L, d'un point d'entrée  $0 \in L$  et d'arêtes

$$A \subseteq L \times com \times L$$
 avec :

$$com ::= v = expr \mid expr > 0$$

#### Graphe de flot de contrôle (rappel)

On étudie les graphes de flot de contrôle des programmes.

#### **Définition**

Un graphe de flot de contrôle (L,A) est composé d'un ensemble de points de programme L, d'un point d'entrée  $0 \in L$  et d'arêtes  $A \subseteq L \times com \times L$  avec :

$$com ::= v = expr \mid expr > 0$$

#### Exemple

$$0x = rand(0, 12);_{1}y = 42; \qquad 4 \xleftarrow{x = x - 2} 3$$
while  $_{2}(x > 0)$  {
$$3x = x - 2;$$

$$_{4}y = y + 4; \qquad y = y + 4;$$

$$0 \xrightarrow{x = rand(0, 12)} 1 \xrightarrow{y = 42} 2 \xrightarrow{x \le 0} 5$$

#### Sémantique abstraite, commandes

Sémantique des commandes :  $\llbracket c \rrbracket_{\mathrm{C}}^{\sharp} : (\mathbb{V} \to \mathcal{D}^{\sharp}) \to (\mathbb{V} \to \mathcal{D}^{\sharp})$ 

#### Sémantique abstraite, commandes

Sémantique des commandes :  $\llbracket c \rrbracket_{\mathrm{C}}^{\sharp} : (\mathbb{V} \to \mathcal{D}^{\sharp}) \to (\mathbb{V} \to \mathcal{D}^{\sharp})$ 

#### Remarque

Ça se calcule toujours aussi bien.

#### Sémantique abstraite, programme

Sémantique des programmes :  $\llbracket (L,A) 
rbracket^{\sharp} : L 
ightarrow (\mathbb{V} 
ightarrow \mathcal{D}^{\sharp})$ 

C'est la plus petite solution (au sens de l'ordre abstrait  $\sqsubseteq_{\mathrm{nr}}^{\sharp}$ ) du système

$$\left\{ \begin{array}{l} R_{0}^{\sharp} = \mathbb{V} \to \top \\ R_{I'}^{\sharp} = \bigsqcup_{(I,c,I') \in A}^{\sharp} \left[ \left[ c \right] \right]_{\mathrm{C}}^{\sharp} \left( R_{I}^{\sharp} \right) \end{array} \right. \quad I' \neq 0$$

#### Sémantique abstraite, programme

Sémantique des programmes :  $[\![(L,A)]\!]^{\sharp}:L \to (\mathbb{V} \to \mathcal{D}^{\sharp})$ 

C'est la plus petite solution (au sens de l'ordre abstrait  $\sqsubseteq_{\mathrm{nr}}^\sharp$ ) du système

$$\begin{cases}
R_0^{\sharp} = \mathbb{V} \to \top \\
R_{I'}^{\sharp} = \bigsqcup_{\substack{l \text{nr} \\ (I,c,l') \in A}}^{\sharp} \llbracket c \rrbracket_{\mathrm{C}}^{\sharp} (R_I^{\sharp}) & I' \neq 0
\end{cases}$$

#### Remarques

▶ Une telle solution existe (c.f. théorème de Knaster-Tarski).





#### Sémantique abstraite, programme

Sémantique des programmes :  $\llbracket (L,A) 
rbracket^{\sharp} : L 
ightarrow (\mathbb{V} 
ightarrow \mathcal{D}^{\sharp})$ 

C'est la plus petite solution (au sens de l'ordre abstrait  $\sqsubseteq_{\mathrm{nr}}^{\sharp}$ ) du système

$$\begin{cases}
R_0^{\sharp} = \mathbb{V} \to \top \\
R_{I'}^{\sharp} = \bigsqcup_{\substack{l \text{nr} \\ (I,c,l') \in A}}^{\sharp} \llbracket c \rrbracket_{\mathrm{C}}^{\sharp} (R_I^{\sharp}) & I' \neq 0
\end{cases}$$

#### Remarques

- ▶ Une telle solution existe (c.f. théorème de Knaster-Tarski).
- ► Ça semble un peu moins évident à calculer.



#### Sémantique abstraite, calcul effectif

#### Théorème

Si S est un treillis complet, f une fonction monotone sur ce treillis et si la suite  $(f^n(\bot))_{n\in\mathbb{N}}$  est stationnaire

$$\exists N, \forall n \geqslant N, f^n(\bot) = f^N(\bot)$$

alors sa limite est le plus petit point fixe de f

$$\mathrm{lfp}\, f=f^N(\bot)$$

#### Sémantique abstraite, calcul effectif

#### Théorème

Si S est un treillis complet, f une fonction monotone sur ce treillis et si la suite  $(f^n(\bot))_{n\in\mathbb{N}}$  est stationnaire

$$\exists N, \forall n \geqslant N, f^n(\bot) = f^N(\bot)$$

alors sa limite est le plus petit point fixe de f

$$\mathrm{lfp}\, f=f^N(\bot)$$

#### Démonstration.

•  $f^N(\bot)$  est un point fixe :  $f(f^N)(\bot) = f^{N+1}(\bot) = f^N(\bot)$ ;

#### Sémantique abstraite, calcul effectif

#### Théorème

Si S est un treillis complet, f une fonction monotone sur ce treillis et si la suite  $(f^n(\bot))_{n\in\mathbb{N}}$  est stationnaire

$$\exists N, \forall n \geqslant N, f^n(\bot) = f^N(\bot)$$

alors sa limite est le plus petit point fixe de f

$$\mathrm{lfp}\,f=f^N(\bot)$$

#### Démonstration.

- $f^N(\bot)$  est un point fixe :  $f(f^N)(\bot) = f^{N+1}(\bot) = f^N(\bot)$ ;
- ▶ et c'est le plus petit : soit y un point fixe (f(y) = y),  $\bot \sqsubseteq y$  donc par croissance de f,  $f(\bot) \sqsubseteq f(y) = y$  et par récurrence immédiate  $f^N(\bot) \sqsubseteq y$ .

#### Sémantique abstraite, calcul effectif (suite et fin)

- $\blacktriangleright$   $L \to (\mathbb{V} \to \mathcal{D}^{\sharp})$  est un treillis complet (car  $\mathcal{D}^{\sharp}$  en est un).
- ▶ La fonction  $F^{\sharp}: (L \to (\mathbb{V} \to \mathcal{D}^{\sharp})) \to (L \to (\mathbb{V} \to \mathcal{D}^{\sharp}))$

$$F^\sharp(R^\sharp) = \left\{egin{array}{ll} 0 & \mapsto & op_{\mathrm{nr}} \ I' & \mapsto & igsqcup_{\mathrm{nr}} & \llbracket c 
rbracket^\sharp (R^\sharp(I)) \ & (I,c,I') \in A \end{array}
ight.$$

est monotone et calculable.

#### Sémantique abstraite, calcul effectif (suite et fin)

- $\blacktriangleright$   $L \to (\mathbb{V} \to \mathcal{D}^{\sharp})$  est un treillis complet (car  $\mathcal{D}^{\sharp}$  en est un).
- ▶ La fonction  $F^{\sharp}: (L \to (\mathbb{V} \to \mathcal{D}^{\sharp})) \to (L \to (\mathbb{V} \to \mathcal{D}^{\sharp}))$

$$F^{\sharp}(R^{\sharp}) = \left\{ egin{array}{ll} 0 & \mapsto & \top_{\mathrm{nr}} \ I' & \mapsto & \bigsqcup_{\mathrm{nr}}^{\sharp} & \llbracket c 
rbracket^{\sharp}(R^{\sharp}(I)) \ & (I,c,I') \in A \end{array} 
ight.$$

est monotone et calculable.

- ▶ Donc si la suite  $\left(F^{\sharp^n}(L \to \bot_{\mathrm{nr}})\right)_{n \in \mathbb{N}}$  est stationnaire, on a une méthode de calcul de la sémantique abstraite :
  - 1. On part de  $R^{\sharp 0}:=L\to \perp_{\mathrm{nr}}$ ;
  - 2. on calcule  $R^{\sharp^{k+1}} := F^{\sharp}(R^{\sharp^k})$ ;
  - 3. on retourne en 2 jusqu'à atteindre un point fixe.





 $R_5^{\sharp i+1} = R_2^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto R_2^{\sharp i+1} \sqcap^{\sharp} \leqslant 0 \right]$ 



$$\begin{array}{c} \text{ox} = \text{rand}(0,\,12)\,;_{1}y = 42\,; \\ \text{while} \ _{2}(x>0) \ \{ \\ 3x = x-2\,; \\ 4y = y+4\,; \end{array} \qquad y = y+4 \\ \end{array} \}_{5} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \overline{x} = \text{rand}(0,\,12) \end{array} 1 \xrightarrow{y = 42} \ 2 \xrightarrow{x \leqslant 0} \end{array} 5 \\ \\ R_{0}^{\sharp^{i+1}} = \top_{\text{nr}} \\ R_{1}^{\sharp^{i+1}} = R_{0}^{\sharp^{i+1}} [x \mapsto \geqslant 0] \\ R_{2}^{\sharp^{i+1}} = R_{4}^{\sharp^{i+1}} [y \mapsto \geqslant 0] \sqcup_{\text{nr}}^{\sharp} \\ R_{4}^{\sharp^{i}} [y \mapsto R_{4}^{\sharp^{i}}(y) + ^{\sharp}(\geqslant 0)] \\ R_{3}^{\sharp^{i+1}} = R_{2}^{\sharp^{i+1}} [x \mapsto R_{2}^{\sharp^{i+1}}(x) \sqcap^{\sharp} \geqslant 0] \\ R_{4}^{\sharp^{i+1}} = R_{3}^{\sharp^{i+1}} [x \mapsto R_{3}^{\sharp^{i+1}}(x) \cap^{\sharp} \geqslant 0] \\ R_{5}^{\sharp^{i+1}} = R_{2}^{\sharp^{i+1}} [x \mapsto R_{2}^{\sharp^{i+1}} \cap^{\sharp} \leqslant 0] \end{array}$$



 $R_5^{\sharp i+1} = R_2^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto R_2^{\sharp i+1} \sqcap^{\sharp} \leqslant 0 \right]$ 



$$\begin{array}{c} \text{ox} = \text{rand}(0,\ 12)\ ;_{1}y = 42\ ; \\ \text{while}\ _{2}(x > 0)\ \{ \\ 3x = x - 2\ ; \\ 4y = y + 4\ ; \end{array} \\ \mathbf{0} \\ \hline \\ \mathbf{x} = \text{rand}(0,\ 12) \\ \mathbf{1} \\ \hline \\ \mathbf{x} = \mathbf{rand}(0,\ 12) \\ \mathbf{1} \\ \hline \\ \mathbf{y} = 42 \\ \hline \\ \mathbf{y} = 42 \\ \hline \\ \mathbf{x} > 0 \\ \hline \\ \mathbf{x} \le 0 \\ \hline \\ \mathbf{x} \le 0 \\ \hline \\ \mathbf{x} = \mathbf{rand}(0,\ 12) \\ \mathbf{x} = \mathbf{x} \\$$





$$\begin{array}{c} \text{ox} = \text{rand}(0,\ 12)\,;_{1}y = 42\,; \\ \text{while}\ _{2}(x>0)\ \{\\ 3x = x - 2\,;\\ 4y = y + 4\,; \end{array} \\ \mathbf{0} \\ \overline{\qquad} = \text{rand}(0,\ 12) \\ \mathbf{1} \\ \overline{\qquad} = \overline{\qquad} \\ \mathbf{0} \\ \overline{\qquad} = \mathbf{rand}(0,\ 12) \\ \mathbf{1} \\ \overline{\qquad} = \mathbf{0} \\ \mathbf{0} \\ \mathbf{0} \\ \overline{\qquad} = \mathbf{0} \\ \mathbf{0$$



$$0x = \text{rand}(0, 12);_{1}y = 42;$$

$$\text{while }_{2}(x > 0) \{$$

$$3x = x - 2;$$

$$4y = y + 4;$$

$$y = y + 4;$$

$$y = 42$$

$$x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12)$$

$$y = 42$$

$$x < 0$$

$$x = x - 2$$

$$y = y + 4$$

$$x > 0$$

$$x = x - 2$$

$$x > 0$$

$$x = x - 2;$$

$$y = y + 4$$

$$x > 0$$

$$x = x - 2$$

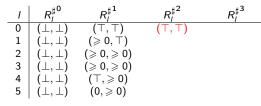
$$R_{1}^{\sharp i+1} = \top_{\text{nr}} \qquad \frac{I \mid R_{I}^{\sharp 0} \quad R_{I}^{\sharp 1}}{0 \mid (\bot,\bot) \quad (\top,\top)} \\ R_{1}^{\sharp i+1} = R_{0}^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto \geqslant 0 \right] \qquad \frac{1}{1} \quad (\bot,\bot) \quad (\geqslant 0,\top) \\ R_{2}^{\sharp i+1} = R_{1}^{\sharp i+1} \left[ y \mapsto \geqslant 0 \right] \sqcup_{\text{nr}}^{\sharp} \qquad 2 \quad (\bot,\bot) \quad (\geqslant 0,\geqslant 0) \\ R_{3}^{\sharp i} \left[ y \mapsto R_{2}^{\sharp i}(y) + ^{\sharp} (\geqslant 0) \right] \qquad 3 \quad (\bot,\bot) \quad (\geqslant 0,\geqslant 0) \\ R_{3}^{\sharp i+1} = R_{2}^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto R_{2}^{\sharp i+1}(x) \sqcap^{\sharp} \geqslant 0 \right] \qquad 4 \quad (\bot,\bot) \qquad (\top,\geqslant 0) \\ R_{4}^{\sharp i+1} = R_{3}^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto R_{3}^{\sharp i+1}(x) - ^{\sharp} (\geqslant 0) \right] \\ R_{5}^{\sharp i+1} = R_{2}^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto R_{2}^{\sharp i+1} \sqcap^{\sharp} \leqslant 0 \right]$$



$$\begin{array}{c} \text{ox} = \text{rand}(0,\,12)\,;_{1}y = 42\,; \\ \text{while}\,\,_{2}(x>0)\,\,\{\\ 3x = x-2\,;\\ 4y = y+4\,; \end{array} \qquad y = y+4 \\ \end{array} \}_{5} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \overline{x} = \text{rand}(0,\,12) \end{array} \qquad y = y+4 \\ \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \overline{x} = \text{rand}(0,\,12) \end{array} \qquad y = y+4 \\ \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \overline{x} = \text{rand}(0,\,12) \end{array} \qquad y = y+4 \\ \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \overline{x} = \text{rand}(0,\,12) \end{array} \qquad y = y+4 \\ \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \overline{x} = \text{rand}(0,\,12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \overline{x} = \text{rand}(0,\,12) \end{array} \qquad y = y+4 \\ \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \overline{x} = \text{rand}(0,\,12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \overline{x} = \text{rand}(0,\,12) \end{array} \qquad y = y+4 \\ \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \overline{x} = \text{rand}(0,\,12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \overline{x} = \text{rand}(0,\,12) \end{array} \qquad y = y+4 \\ \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \overline{x} = \text{rand}(0,\,12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \overline{x} = \text{rand}(0,\,12) \end{array} \qquad y = y+4 \\ \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \overline{x} = \text{rand}(0,\,12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \overline{x} = \text{rand}(0,\,12) \end{array} \qquad y = y+4 \\ \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \overline{x} = \text{rand}(0,\,12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \overline{x} = \text{rand}(0,\,12) \end{array} \qquad y = y+4 \\ \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \overline{x} = \text{rand}(0,\,12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \overline{x} = \text{rand}(0,\,12) \end{array} \qquad \begin{array}{c} 0 \\ \overline{x} = \text{rand}(0,\,12) \end{array} \\ \begin{array}{c$$



$$\begin{array}{lll} R_{1}^{\sharp i+1} &= \top_{\mathrm{nr}} & & & & & & & & & & \\ R_{1}^{\sharp i+1} &= R_{0}^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto \geqslant 0 \right] & & & & & & & \\ R_{2}^{\sharp i+1} &= R_{1}^{\sharp i+1} \left[ y \mapsto \geqslant 0 \right] \sqcup_{\mathrm{nr}}^{\sharp} & & & & & \\ R_{2}^{\sharp i+1} &= R_{1}^{\sharp i+1} \left[ y \mapsto \geqslant 0 \right] \sqcup_{\mathrm{nr}}^{\sharp} & & & & & \\ R_{3}^{\sharp i} &= R_{2}^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto R_{2}^{\sharp i+1} (x) \sqcap^{\sharp} \geqslant 0 \right] & & & & & \\ R_{3}^{\sharp i+1} &= R_{3}^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto R_{3}^{\sharp i+1} (x) -^{\sharp} (\geqslant 0) \right] & & & & \\ R_{4}^{\sharp i+1} &= R_{3}^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto R_{3}^{\sharp i+1} (x) -^{\sharp} (\geqslant 0) \right] & & & & \\ R_{5}^{\sharp i+1} &= R_{2}^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto R_{2}^{\sharp i+1} \sqcap^{\sharp} \leqslant 0 \right] & & & & \\ \end{array}$$



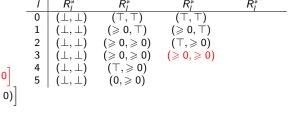


$$\begin{array}{c} \text{ox} = \text{rand}(0,\ 12)\ ;_{1}y = 42\ ; \\ \text{while}\ _{2}(x > 0)\ \{ \\ 3x = x - 2\ ; \\ 4y = y + 4\ ; \\ \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ 1 \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{rand}(0,\ 12) \end{array} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \text{x} = \text{ra$$





$$\begin{split} R_{0}^{\sharp\,i+1} &= \top_{\mathrm{nr}} \\ R_{1}^{\sharp\,i+1} &= R_{0}^{\sharp\,i+1} \left[ x \mapsto \geqslant 0 \right] \\ R_{2}^{\sharp\,i+1} &= R_{1}^{\sharp\,i+1} \left[ y \mapsto \geqslant 0 \right] \sqcup_{\mathrm{nr}}^{\sharp} \\ R_{4}^{\sharp\,i} \left[ y \mapsto R_{4}^{\sharp\,i} \left( y \right) + ^{\sharp} \left( \geqslant 0 \right) \right] \\ R_{3}^{\sharp\,i+1} &= R_{2}^{\sharp\,i+1} \left[ x \mapsto R_{2}^{\sharp\,i+1} (x) \sqcap^{\sharp} \geqslant 0 \right] \\ R_{4}^{\sharp\,i+1} &= R_{3}^{\sharp\,i+1} \left[ x \mapsto R_{3}^{\sharp\,i+1} (x) - ^{\sharp} \left( \geqslant 0 \right) \right] \\ R_{5}^{\sharp\,i+1} &= R_{2}^{\sharp\,i+1} \left[ x \mapsto R_{2}^{\sharp\,i+1} \sqcap^{\sharp} \leqslant 0 \right] \end{split}$$





$$0x = rand(0, 12); 1y = 42;$$

$$while 2(x > 0) \{$$

$$3x = x - 2;$$

$$4y = y + 4;$$

$$y = y + 4$$

$$x = x - 2$$

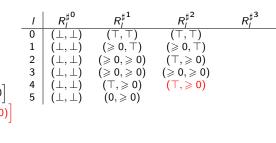
$$x > 0$$

$$y = y + 4$$

$$y = 42$$

$$x < 0$$

$$\begin{split} R_{0}^{\sharp^{i+1}} &= \top_{\mathrm{nr}} \\ R_{1}^{\sharp^{i+1}} &= R_{0}^{\sharp^{i+1}} \left[ x \mapsto \geqslant 0 \right] \\ R_{2}^{\sharp^{i+1}} &= R_{1}^{\sharp^{i+1}} \left[ y \mapsto \geqslant 0 \right] \sqcup_{\mathrm{nr}}^{\sharp} \\ R_{2}^{\sharp^{i}} &= R_{1}^{\sharp^{i}} \left[ y \mapsto R_{2}^{\sharp^{i}} \left( y \right) + ^{\sharp} \left( \geqslant 0 \right) \right] \\ R_{3}^{\sharp^{i+1}} &= R_{2}^{\sharp^{i+1}} \left[ x \mapsto R_{2}^{\sharp^{i+1}} \left( x \right) \sqcap^{\sharp} \geqslant 0 \right] \\ R_{4}^{\sharp^{i+1}} &= R_{3}^{\sharp^{i+1}} \left[ x \mapsto R_{3}^{\sharp^{i+1}} \left( x \right) - ^{\sharp} \left( \geqslant 0 \right) \right] \\ R_{5}^{\sharp^{i+1}} &= R_{2}^{\sharp^{i+1}} \left[ x \mapsto R_{2}^{\sharp^{i+1}} \sqcap^{\sharp} \leqslant 0 \right] \end{split}$$





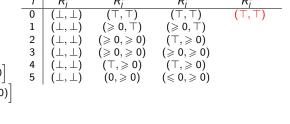
 $R_5^{\sharp i+1} = R_2^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto R_2^{\sharp i+1} \sqcap^{\sharp} \leqslant 0 \right]$ 



$$0x = rand(0, 12);_{1}y = 42; 4 = x - 2 
while  $_{2}(x > 0)$  {  
 $_{3}x = x - 2;$   
 $_{4}y = y + 4;$   
 $_{5}$   

$$0 = rand(0, 12)$$
  $y = 42$   $x < 0$$$

$$\begin{split} R_{0}^{\sharp^{i+1}} &= \top_{\text{nr}} \\ R_{1}^{\sharp^{i+1}} &= R_{0}^{\sharp^{i+1}} \left[ x \mapsto \geqslant 0 \right] \\ R_{2}^{\sharp^{i+1}} &= R_{1}^{\sharp^{i+1}} \left[ y \mapsto \geqslant 0 \right] \sqcup_{\text{nr}}^{\sharp} \\ R_{4}^{\sharp^{i}} \left[ y \mapsto R_{4}^{\sharp^{i}} \left( y \right) + \sharp^{\sharp} \left( \geqslant 0 \right) \right] \\ R_{3}^{\sharp^{i+1}} &= R_{2}^{\sharp^{i+1}} \left[ x \mapsto R_{2}^{\sharp^{i+1}} (x) \sqcap^{\sharp} \geqslant 0 \right] \\ R_{4}^{\sharp^{i+1}} &= R_{3}^{\sharp^{i+1}} \left[ x \mapsto R_{3}^{\sharp^{i+1}} (x) - \sharp \left( \geqslant 0 \right) \right] \\ R_{5}^{\sharp^{i+1}} &= R_{2}^{\sharp^{i+1}} \left[ x \mapsto R_{2}^{\sharp^{i+1}} \sqcap^{\sharp} \leqslant 0 \right] \end{split}$$





 $R_{3}^{\sharp^{i+1}} = R_{2}^{\sharp^{i+1}} \left[ x \mapsto R_{2}^{\sharp^{i+1}}(x) \sqcap^{\sharp} \geqslant 0 \right]$   $R_{4}^{\sharp^{i+1}} = R_{3}^{\sharp^{i+1}} \left[ x \mapsto R_{3}^{\sharp^{i+1}}(x) -^{\sharp} (\geqslant 0) \right]$ 

 $R_5^{\sharp i+1} = R_2^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto R_2^{\sharp i+1} \sqcap^{\sharp} \leqslant 0 \right]$ 

$$\begin{array}{lll} & \text{ox} = \text{rand}(0,\,12)\,;_{1}y = 42\,; & \text{$4 \leftarrow x = x - 2$} & \text{$3$} \\ & \text{while}\,\,_{2}(x > 0)\,\,\{ & \\ & \text{$3x = x - 2$}\,; & \\ & \text{$4y = y + 4$}\,; & \text{$y = y + 4$} \\ \end{array} \}_{5} \\ & \begin{array}{lll} & \text{$0 \rightarrow x = x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$1 \rightarrow x = x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ \end{array} \}_{6} \\ & \begin{array}{lll} & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$4 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$4 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ \end{array} \}_{7} \\ & \begin{array}{lll} & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$4 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ \end{array} \}_{7} \\ & \begin{array}{lll} & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$4 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$4 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ \end{array} \}_{7} \\ & \begin{array}{lll} & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x \rightarrow x} \\ & \text{$2 \rightarrow x \rightarrow x}$$



$$\begin{array}{c} \text{ox} = \text{rand}(0,\ 12)\ ;_{1}y = 42\ ; \\ \text{while}\ _{2}(x > 0)\ \{ \\ 3x = x - 2\ ; \\ 4y = y + 4\ ; \\ \end{array}$$
 
$$\begin{array}{c} \text{y} = y + 4 \\ \text{y} = y + 4 \\ \end{array}$$
 
$$\begin{array}{c} \text{ox} = \text{rand}(0,\ 12)\ 1 \\ \text{ox} = \text{rand}(0,\ 12)\ 1 \\ \end{array}$$
 
$$\begin{array}{c} \text{ox} = \text{ox} \\ \text{ox} = \text{ox} \\ \text{ox} = \text{ox} \\ \end{array}$$
 
$$\begin{array}{c} \text{ox} = \text{ox} \\ \text{ox} = \text{ox} \\ \text{ox} = \text{ox} \\ \text{ox} = \text{ox} \\ \end{array}$$
 
$$\begin{array}{c} \text{ox} \\ \text{ox} = \text{ox} \\ \text{ox} = \text{ox} \\ \text{ox} = \text{ox} \\ \end{array}$$
 
$$\begin{array}{c} \text{ox} \\ \text{ox} = \text{ox} \\ \text{ox} = \text{ox} \\ \text{ox} = \text{ox} \\ \end{array}$$
 
$$\begin{array}{c} \text{ox} \\ \text{ox} = \text{ox} \\ \end{array}$$
 
$$\begin{array}{c} \text{ox} \\ \text{ox} = \text{ox} \\ \end{array}$$
 
$$\begin{array}{c} \text{ox} \\ \text{ox} = \text{ox}$$



$$_{0}x = rand(0, 12);_{1}y = 42;$$
while  $_{2}(x > 0)$  {
 $_{3}x = x - 2;$ 
 $_{4}y = y + 4;$ 
}
 $_{5}$ 
 $_{0} \xrightarrow{}_{x = rand(0, 12)} 1$ 

$$y = y + 4$$

$$y = 42$$

$$x = x - 2$$

$$x > 0$$

$$x > 0$$

$$\begin{split} R_{0}^{\sharp^{i+1}} &= \top_{\text{nr}} \\ R_{1}^{\sharp^{i+1}} &= R_{0}^{\sharp^{i+1}} \left[ x \mapsto \geqslant 0 \right] \\ R_{2}^{\sharp^{i+1}} &= R_{1}^{\sharp^{i+1}} \left[ x \mapsto \geqslant 0 \right] \sqcup_{\text{nr}}^{\sharp} \\ R_{2}^{\sharp^{i+1}} &= R_{1}^{\sharp^{i+1}} \left[ y \mapsto \geqslant 0 \right] \sqcup_{\text{nr}}^{\sharp} \\ R_{3}^{\sharp^{i}} &= R_{2}^{\sharp^{i+1}} \left[ x \mapsto R_{2}^{\sharp^{i+1}} (x) \sqcap^{\sharp} \geqslant 0 \right] \\ R_{4}^{\sharp^{i+1}} &= R_{3}^{\sharp^{i+1}} \left[ x \mapsto R_{3}^{\sharp^{i+1}} (x) - \sharp (\geqslant 0) \right] \\ R_{5}^{\sharp^{i+1}} &= R_{2}^{\sharp^{i+1}} \left[ x \mapsto R_{2}^{\sharp^{i+1}} \sqcap^{\sharp} \leqslant 0 \right] \end{split}$$

$$_{0}x = rand(0, 12);_{1}y = 42;$$
while  $_{2}(x > 0)$  {
 $_{3}x = x - 2;$ 
 $_{4}y = y + 4;$ 
 $y = x + 4;$ 
 $3x = x - 2;$ 
 $4y = x + 4;$ 
 $3x = x - 2;$ 
 $4y = x + 4;$ 
 $3x = x - 2;$ 
 $4y = x + 4;$ 
 $3x = x - 2;$ 
 $4y = x + 4;$ 
 $3x = x - 2;$ 
 $4y = x + 4;$ 
 $3x = x - 2;$ 
 $4y = x + 4;$ 
 $3x = x - 2;$ 
 $4y = x + 4;$ 
 $3x = x - 2;$ 
 $4y = x + 4;$ 
 $3x = x - 2;$ 
 $4y = x + 4;$ 
 $3x = x - 2;$ 
 $4y = x + 4;$ 
 $3x = x - 2;$ 
 $4y = x + 4;$ 
 $3x = x - 2;$ 
 $4y = x + 4;$ 
 $3x = x - 2;$ 
 $4x = x + 2;$ 
 $4x = x +$ 

$$y = y + 4$$

$$y = 42$$

$$x = x - 2$$

$$x > 0$$

$$x > 0$$

$$\begin{array}{l} R_{0}^{\sharp^{i+1}} = \top_{\mathrm{nr}} \\ R_{1}^{\sharp^{i+1}} = R_{0}^{\sharp^{i+1}} [x \mapsto \geqslant 0] \\ R_{2}^{\sharp^{i+1}} = R_{1}^{\sharp^{i+1}} [y \mapsto \geqslant 0] \sqcup_{\mathrm{nr}}^{\sharp} \\ R_{3}^{\sharp^{i+1}} = R_{1}^{\sharp^{i+1}} [y \mapsto R_{2}^{\sharp^{i}} (y) + \sharp^{\sharp} (\geqslant 0)] \\ R_{3}^{\sharp^{i+1}} = R_{2}^{\sharp^{i+1}} [x \mapsto R_{2}^{\sharp^{i+1}} (x) \sqcap^{\sharp} \geqslant 0] \\ R_{4}^{\sharp^{i+1}} = R_{3}^{\sharp^{i+1}} [x \mapsto R_{3}^{\sharp^{i+1}} (x) - \sharp^{\sharp} (\geqslant 0)] \\ R_{5}^{\sharp^{i+1}} = R_{2}^{\sharp^{i+1}} [x \mapsto R_{2}^{\sharp^{i+1}} \sqcap^{\sharp} \leqslant 0] \end{array}$$



 $R_5^{\sharp i+1} = R_2^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto R_2^{\sharp i+1} \sqcap^{\sharp} \leqslant 0 \right]$ 

$$\begin{array}{c} _{0}x = \text{rand}(0,\,12)\,;_{1}y = 42\,; & x = x - 2 \\ \text{while }_{2}(x > 0)\,\,\{ \\ 3x = x - 2\,; \\ 4y = y + 4\,; & y = y + 4 \end{array} \} \\ \begin{array}{c} 0 \\ \hline \\ x = \text{rand}(0,\,12) \end{array} 1 \xrightarrow{\qquad \qquad \qquad } \begin{array}{c} y = y + 4 \\ \hline \\ y = 42 \end{array} \longrightarrow \begin{array}{c} x > 0 \\ \hline \\ x > 0 \end{array} ) \\ \begin{array}{c} K_{1}^{\sharp i+1} = T_{nr} \\ K_{1}^{\sharp i+1} = R_{0}^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto \geqslant 0 \right] \\ K_{2}^{\sharp i+1} = \left[ R_{1}^{\sharp i+1} \left[ y \mapsto \geqslant 0 \right] \sqcup_{nr}^{\sharp} \\ K_{2}^{\sharp i+1} = \left[ R_{1}^{\sharp i+1} \left[ y \mapsto \geqslant 0 \right] \sqcup_{nr}^{\sharp} \\ K_{2}^{\sharp i+1} = \left[ R_{2}^{\sharp i+1} \left[ y \mapsto R_{2}^{\sharp i}(y) + \sharp \left( \geqslant 0 \right) \right] \\ K_{3}^{\sharp i+1} = \left[ R_{2}^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto R_{2}^{\sharp i+1}(x) \sqcap^{\sharp} \geqslant 0 \right] \\ K_{4}^{\sharp i+1} = \left[ R_{3}^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto R_{3}^{\sharp i+1}(x) \sqcap^{\sharp} \geqslant 0 \right] \\ K_{4}^{\sharp i+1} = \left[ R_{3}^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto R_{3}^{\sharp i+1}(x) - \sharp \left( \geqslant 0 \right) \right] \end{array} \right] \end{array} \right.$$



 $R_5^{\sharp i+1} = R_2^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto R_2^{\sharp i+1} \sqcap^{\sharp} \leqslant 0 \right]$ 

$$\begin{array}{c} _{0}x = \text{rand}(0,\,12)\,;_{1}y = 42\,; \\ \text{while }_{2}(x > 0)\, \{ \\ 3x = x - 2\,; \\ 4y = y + 4\,; \end{array} \qquad y = y + 4 \\ \end{array}\}_{5} \\ \begin{matrix} 0 \\ \overline{\phantom{a}} = \text{rand}(0,\,12) \\ \hline \phantom{a} = \text{rand$$

On a atteint le point fixe!



### Théorème (correction)

La sémantique abstraite est une *sur-approximation correcte* de la sémantique concrète : pour tout  $l \in L$ , on a

$$R_I \subseteq \gamma_{
m nr}\left(R_I^\sharp
ight)$$

### Théorème (correction)

La sémantique abstraite est une sur-approximation correcte de la sémantique concrète : pour tout  $l \in L$ , on a

$$R_I \subseteq \gamma_{\mathrm{nr}}\left(R_I^\sharp\right)$$

### Propriété (terminaison)

Le calcul du point fixe par itérations termine.

### Théorème (correction)

La sémantique abstraite est une *sur-approximation correcte* de la sémantique concrète : pour tout  $l \in L$ , on a

$$R_I \subseteq \gamma_{\mathrm{nr}}\left(R_I^\sharp\right)$$

### Propriété (terminaison)

Le calcul du point fixe par itérations termine.

#### Démonstration.

 $\mathcal{D}^{\sharp}$  est fini donc  $L o \left(\mathbb{V} o \mathcal{D}^{\sharp}\right)$  également donc la suite croissante  $\left(R^{\sharp^n}\right)_{n \in \mathbb{N}}$  est stationnaire.



#### Abstraire la sémantique concrète

Rappels sur la sémantique concrète Abstractions relationnelles ou non

#### Abstractions non relationnelles

Signes

Constantes

Intervalles

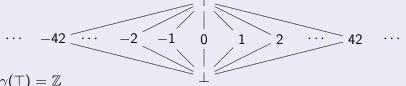
Analyse arrière



#### Domaine des constantes

#### **Définition**

Treillis des constantes  $(\mathcal{D}^{\sharp}, \sqsubseteq^{\sharp})$ 

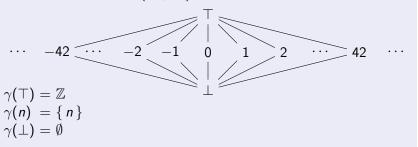


$$\gamma(\top) = \mathbb{Z}$$
 $\gamma(n) = \{n\}$ 
 $\gamma(\bot) = \emptyset$ 

#### Domaine des constantes

#### **Définition**

Treillis des constantes  $(\mathcal{D}^{\sharp},\sqsubseteq^{\sharp})$ 



#### Remarque

L'ordre  $\sqsubseteq^{\sharp}$  ci dessus est correct par rapport à l'ordre  $\subseteq$  sur  $\mathcal{P}(\mathbb{Z})$ .



### Domaine des constantes, meilleure abstraction

#### Remarque

On a bien une correspondance de Galois avec

# Domaine des constantes, opérations arithmétiques abstraites

$$ightharpoonup n^{\sharp} = \alpha(\{n\}) = n$$

## Domaine des constantes, opérations arithmétiques abstraites

$$ightharpoonup n^{\sharp} = \alpha(\{n\}) = n$$

## Domaine des constantes, opérations arithmétiques abstraites



$$\begin{split} R_3^{\sharp\,i+1} &= R_2^{\sharp\,i+1} \\ R_4^{\sharp\,i+1} &= R_3^{\sharp\,i+1} \left[ y \mapsto R_3^{\sharp\,i+1}(y)/^{\sharp} 2 \right] \\ R_5^{\sharp\,i+1} &= R_4^{\sharp\,i+1} \left[ x \mapsto R_4^{\sharp\,i+1}(x) -^{\sharp} R_4^{\sharp\,i+1}(y) \right] \end{split}$$

example de calcul du point fixe abstrait 
$$0x = \text{rand}(0, 12); 1y = 15;$$
 while  $2(x > 0)$  {  $y = y + 8$   $y = y + 8$   $y = y + 8;$   $y =$ 



$$\begin{array}{lll} & \text{ox} = \text{rand}(0,\,12)\,;_{1}y = 15\,; \\ & \text{while}\,\,_{2}(x>0)\,\,\{ & & & & \\ & 3y = y \,/\,2\,; \\ & 4x = x - y\,; & & & \\ & 5y = y + 8\,; \\ & \}_{6} & & & & & \\ & & & & & \\ & & & & & \\ & & & & & \\ & & & & & \\ & & & & \\ & & & & \\ & & & & \\ & & & & \\ & & & & \\ & & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & & & \\ & &$$

```
_{0}x = rand(0, 12);_{1}y = 15;
   while _{2}(x > 0) {
                 _{3}y = y / 2;
                 _{4}x = x - y;
                _{5}y = y + 8:
   }<sub>6</sub>
                              x = rand(0, 12)^{1} y = 15
                                                                                                                                               x > 0
\begin{split} R_3^{\sharp\,i+1} &= R_2^{\sharp\,i+1} \\ R_4^{\sharp\,i+1} &= R_3^{\sharp\,i+1} \left[ y \mapsto R_3^{\sharp\,i+1}(y)/^{\sharp} 2 \right] \\ R_5^{\sharp\,i+1} &= R_4^{\sharp\,i+1} \left[ x \mapsto R_4^{\sharp\,i+1}(x) -^{\sharp} R_4^{\sharp\,i+1}(y) \right] \end{split}
```

$$\begin{array}{lll} & \text{ox} = \text{rand}(0,\,12)\,;_{1}y = 15\,; & \text{s} & \text{s} = \text{x} - \text{y} \\ & \text{while}\,\,_{2}(\text{x} > 0)\,\,\{ & & \text{s} & \text{s} \\ & & \text{3}y = \text{y}\,/\,2\,; & \text{s} & \text{s} & \text{s} \\ & & \text{4}x = \text{x} - \text{y}\,; & \text{s} & \text{s} & \text{s} \\ & & \text{5}y = \text{y} + 8\,; & \text{s} & \text{s} \\ & & \text{0} & \text{x} = \text{rand}(0,\,12)\,\, & \text{y} = 15\,\, & \text{x} > 0\,\, & \text{y} = \text{y}\,/\,\,2\,\, & \text{s} \\ & & \text{0} & \text{x} = \text{rand}(0,\,12)\,\, & \text{y} = 15\,\, & \text{x} > 0\,\, & \text{y} = \text{y}\,/\,\,2\,\, & \text{y}\,/\,\,2\,\, & \text{y} = \text{y}\,/\,\,2\,\, & \text{y}\,/\,\,2\,\, &$$



$$0x = \text{rand}(0, 12); 1y = 15;$$
while  $2(x > 0)$  {
$$3y = y / 2;$$

$$4x = x - y;$$

$$5y = y + 8;$$
}
$$0 = \text{rand}(0, 12)$$

$$x = \text{rand}(0, 12)$$

$$x = x - y$$

$$x \le 0$$

$$y = y + 8$$

$$y = y / 2$$

$$x \ge 0$$

$$x = x - y$$

$$y = y / 2$$

$$x \ge 0$$

$$x = x - y$$

$$y = y / 2$$

$$x \ge 0$$

$$x = x - y$$

$$y = y / 2$$

$$x \ge 0$$

$$x = x - y$$

$$y = y / 2$$

$$x \ge 0$$

$$x = x - y$$

$$y = y / 2$$

$$x \ge 0$$

$$x = x - y$$

$$y = y / 2$$

$$x \ge 0$$

$$x = x - y$$

$$x \ge 0$$

$$x = x - y$$

$$y = y / 2$$

$$R_{1}^{\mu i+1} = R_{0}^{\mu i+1} [x \mapsto T]$$

$$R_{2}^{\mu i+1} = R_{1}^{\mu i+1} [y \mapsto 15] \sqcup_{nr}^{\mu}$$

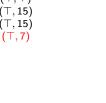
$$R_{5}^{\mu i} [y \mapsto R_{5}^{\mu i}(y) + {}^{\mu} 8]$$

$$R_{3}^{\mu i+1} = R_{2}^{\mu i+1}$$

$$R_{4}^{\mu i+1} = R_{3}^{\mu i+1} [y \mapsto R_{3}^{\mu i+1}(y)/{}^{\mu} 2]$$

$$R_{5}^{\mu i+1} = R_{4}^{\mu i+1} [x \mapsto R_{4}^{\mu i+1}(x) - {}^{\mu} R_{4}^{\mu i+1}(y)]$$

$$R_{6}^{\mu i+1} = R_{2}^{\mu i+1}$$





$$\begin{array}{c}
0x = \mathsf{rand}(0, 12);_{1}y = 15;\\
\mathsf{while}\ _{2}(x > 0)\ \\
3y = y \ / \ 2;\\
4x = x - y;\\
5y = y + 8;\\
\end{aligned}$$

$$\begin{array}{c}
0 \\
x = \mathsf{rand}(0, 12)
\end{array}$$

$$R_{1}^{i} = R_{0}^{i} [x \mapsto 1]$$

$$R_{2}^{\sharp i+1} = R_{1}^{\sharp i+1} [y \mapsto 15] \sqcup_{\text{nr}}^{\sharp}$$

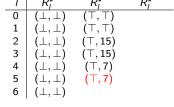
$$R_{5}^{\sharp i} [y \mapsto R_{5}^{\sharp i}(y) + {}^{\sharp} 8]$$

$$R_{3}^{\sharp i+1} = R_{2}^{\sharp i+1}$$

$$R_{4}^{\sharp i+1} = R_{3}^{\sharp i+1} [y \mapsto R_{3}^{\sharp i+1}(y)/{}^{\sharp} 2]$$

$$R_{5}^{\sharp i+1} = R_{4}^{\sharp i+1} [x \mapsto R_{4}^{\sharp i+1}(x) - {}^{\sharp} R_{4}^{\sharp i+1}(y)]$$

$$R_{6}^{\sharp i+1} = R_{2}^{\sharp i+1}$$





```
_{0}x = rand(0, 12);_{1}y = 15;
    while _{2}(x > 0) {
                 _{3}y = y / 2;
                 _{4}x = x - y;
                 5y = y + 8;
    }<sub>6</sub>
                              x = rand(0, 12)
                                                                                                                                              x > 0
R_{3}^{\sharp i+1} = R_{2}^{\sharp i+1}
R_{4}^{\sharp i+1} = R_{3}^{\sharp i+1} \left[ y \mapsto R_{3}^{\sharp i+1}(y) / {\sharp 2} \right]
R_{5}^{\sharp i+1} = R_{4}^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto R_{4}^{\sharp i+1}(x) - {\sharp R_{4}^{\sharp i+1}(y)} \right]
```

ox = rand(0, 12); 1y = 15;  
while 2(x > 0) {  
3y = y / 2;  
4x = x - y;  
5y = y + 8;  
}6  

$$x = x - y$$
  
 $x = x - y$   
 $x = x - y$ 

```
\begin{split} R_{3}^{\sharp\,i+1} &= R_{2}^{\sharp\,i+1} \\ R_{4}^{\sharp\,i+1} &= R_{3}^{\sharp\,i+1} \left[ y \mapsto R_{3}^{\sharp\,i+1}(y)/^{\sharp} 2 \right] \\ R_{5}^{\sharp\,i+1} &= R_{4}^{\sharp\,i+1} \left[ x \mapsto R_{4}^{\sharp\,i+1}(x) -^{\sharp} R_{4}^{\sharp\,i+1}(y) \right] \end{split}
```



$$0x = \text{rand}(0, 12);_{1}y = 15;$$

$$\text{while }_{2}(x > 0) \{$$

$$3y = y / 2;$$

$$4x = x - y;$$

$$5y = y + 8;$$

$$\}_{6}$$

$$0 = \text{rand}(0, 12)$$

$$x = \text{rand}(0, 12)$$

$$y = 15$$

$$x = x - y$$

$$y = y / 2$$

$$x \le 0$$

$$y = y / 2$$

$$x = y / 2$$

$$x = y / 2$$

$$x = y / 2$$

$$y = y / 2$$

$$x = y / 2$$

$$y = y / 2$$

$$x = y / 2$$

$$y = y / 2$$

$$x = y / 2$$

$$y = y / 2$$

$$x = y / 2$$

$$y = y / 2$$

$$x = y / 2$$

$$y = y / 2$$

$$x = y / 2$$

$$y = y / 2$$

$$x = y / 2$$

$$y = y / 2$$

$$y = y / 2$$

$$x = y / 2$$

$$y = y / 2$$

$$x = y / 2$$

$$y = y / 2$$

$$x = y / 2$$

$$y = y / 2$$

$$x = y / 2$$

$$y = y / 2$$

$$x = y / 2$$

$$y = y / 2$$

$$x = y / 2$$

$$y = y / 2$$

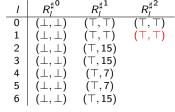
$$y = y / 2$$

$$y = y / 2$$

$$x = y / 2$$

$$y =$$

$$R_{2}^{\sharp i+1} = R_{1}^{\sharp i+1} \begin{bmatrix} y \mapsto 15 \end{bmatrix} \sqcup_{\text{nr}}^{\sharp} \\ R_{5}^{\sharp i} \begin{bmatrix} y \mapsto R_{5}^{\sharp i}(y) + \sharp 8 \end{bmatrix} \\ R_{3}^{\sharp i+1} = R_{2}^{\sharp i+1} \\ R_{4}^{\sharp i+1} = R_{3}^{\sharp i+1} \begin{bmatrix} y \mapsto R_{3}^{\sharp i+1}(y) / \sharp 2 \end{bmatrix} \\ R_{5}^{\sharp i+1} = R_{4}^{\sharp i+1} \begin{bmatrix} x \mapsto R_{4}^{\sharp i+1}(x) - \sharp R_{4}^{\sharp i+1}(y) \end{bmatrix} \\ R_{6}^{\sharp i+1} = R_{2}^{\sharp i+1} \end{aligned}$$





while 
$$_{0}x = \text{rand}(0, 12);_{1}y = 15;$$
 $y = y + 8$ 
 $y = y + 8$ 
 $y = y + 8;$ 
 $y = y + 8;$ 

$$R_{1}^{\sharp i+1} = \top_{\text{nr}}$$

$$R_{1}^{\sharp i+1} = R_{0}^{\sharp i+1} [x \mapsto \top]$$

$$R_{2}^{\sharp i+1} = R_{1}^{\sharp i+1} [y \mapsto 15] \sqcup_{\text{nr}}^{\sharp}$$

$$R_{3}^{\sharp i+1} = R_{3}^{\sharp i+1} [y \mapsto R_{3}^{\sharp i}(y) + \mathbb{I}^{\sharp}]$$

$$R_{4}^{\sharp i+1} = R_{4}^{\sharp i+1} [y \mapsto R_{3}^{\sharp i+1}(y) + \mathbb{I}^{\sharp}]$$

$$R_{5}^{\sharp i+1} = R_{4}^{\sharp i+1} [x \mapsto R_{4}^{\sharp i+1}(x) - \mathbb{I}^{\sharp} R_{4}^{\sharp i+1}(y)]$$

$$R_{6}^{\sharp i+1} = R_{2}^{\sharp i+1} [x \mapsto R_{4}^{\sharp i+1}(x) - \mathbb{I}^{\sharp} R_{4}^{\sharp i+1}(y)]$$

$$R_{6}^{\sharp i+1} = R_{2}^{\sharp i+1} [x \mapsto R_{4}^{\sharp i+1}(x) - \mathbb{I}^{\sharp} R_{4}^{\sharp i+1}(y)]$$

$$(\top, 15) \sqcup_{\text{nr}}^{\sharp} (\top, 7 + 8)$$



$$\begin{array}{c}
0x = \mathsf{rand}(0, 12); 1y = 15; \\
\mathsf{while} \ 2(\mathsf{x} > 0) \ \{ \\
3y = \mathsf{y} \ / \ 2; \\
4\mathsf{x} = \mathsf{x} - \mathsf{y}; \\
5\mathsf{y} = \mathsf{y} + 8; \\
\end{cases}$$

$$\begin{array}{c}
0 \\
\mathsf{x} = \mathsf{rand}(0, 12) \ 1 \\
\end{aligned}$$

$$\begin{array}{c}
0 \\
\mathsf{x} = \mathsf{rand}(0, 12) \ 1 \\
\end{aligned}$$

$$\begin{array}{c}
0 \\
\mathsf{x} = \mathsf{rand}(0, 12) \ 1 \\
\end{aligned}$$

$$\begin{array}{c}
0 \\
\mathsf{x} = \mathsf{rand}(0, 12) \ 1 \\
\end{aligned}$$

$$\begin{array}{c}
0 \\
\mathsf{x} = \mathsf{rand}(0, 12) \ 1 \\
\end{aligned}$$

$$R_{1}^{i,i+1} = R_{0}^{\sharp i+1} [y \mapsto 15] \sqcup_{\text{nr}}^{\sharp}$$

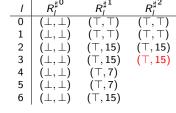
$$R_{2}^{\sharp i+1} = R_{1}^{\sharp i+1} [y \mapsto R_{5}^{\sharp i}(y) + {}^{\sharp} 8]$$

$$R_{3}^{\sharp i+1} = R_{2}^{\sharp i+1}$$

$$R_{4}^{\sharp i+1} = R_{3}^{\sharp i+1} [y \mapsto R_{3}^{\sharp i+1}(y)/{}^{\sharp} 2]$$

$$R_{5}^{\sharp i+1} = R_{4}^{\sharp i+1} [x \mapsto R_{4}^{\sharp i+1}(x) - {}^{\sharp} R_{4}^{\sharp i+1}(y)]$$

$$R_{6}^{\sharp i+1} = R_{2}^{\sharp i+1}$$





$$0x = rand(0, 12); 1y = 15;$$
while  $2(x > 0)$  {
$$3y = y / 2;$$

$$4x = x - y;$$

$$5y = y + 8;$$
}
$$0 \xrightarrow{x = rand(0, 12)} 1 \xrightarrow{y = 15} 2 \xrightarrow{x = x - y} 4$$

$$R_{0}^{\sharp^{i+1}} = T_{\text{nr}} R_{1}^{\sharp^{i+1}} = R_{0}^{\sharp^{i+1}} [x \mapsto T] R_{2}^{\sharp^{i+1}} = R_{1}^{\sharp^{i+1}} [y \mapsto 15] \sqcup_{\text{nr}}^{\sharp} R_{5}^{\sharp^{i}} [y \mapsto R_{5}^{\sharp^{i}} (y) + {\sharp} 8] R_{3}^{\sharp^{i+1}} = R_{2}^{\sharp^{i+1}} R_{4}^{\sharp^{i+1}} = R_{3}^{\sharp^{i+1}} [y \mapsto R_{3}^{\sharp^{i+1}} (y)/{\sharp} 2] R_{5}^{\sharp^{i+1}} = R_{4}^{\sharp^{i+1}} [x \mapsto R_{4}^{\sharp^{i+1}} (x) - {\sharp} R_{4}^{\sharp^{i+1}} (y)] R_{5}^{\sharp^{i+1}} = R_{5}^{\sharp^{i+1}} = R_{5}^{\sharp^{i+1}}$$



```
0x = rand(0, 12);_{1}y = 15;
while _{2}(x > 0) {
3y = y / 2;
_{4}x = x - y;
_{5}y = y + 8;
}
0 \longrightarrow x = rand(0, 12)
x = x - y
x \le 0
y = y + 8
y = y / 2
x \le 0
y = y / 2
y = y / 2
```

$$R_{1}^{\sharp i+1} = R_{0}^{\sharp i+1} [x \mapsto \top]$$

$$R_{2}^{\sharp i+1} = R_{1}^{\sharp i+1} [y \mapsto 15] \sqcup_{\text{nr}}^{\sharp}$$

$$R_{5}^{\sharp i} [y \mapsto R_{5}^{\sharp i}(y) + {}^{\sharp} 8]$$

$$R_{3}^{\sharp i+1} = R_{2}^{\sharp i+1}$$

$$R_{4}^{\sharp i+1} = R_{3}^{\sharp i+1} [y \mapsto R_{3}^{\sharp i+1}(y)/{}^{\sharp} 2]$$

$$R_{5}^{\sharp i+1} = R_{4}^{\sharp i+1} [x \mapsto R_{4}^{\sharp i+1}(x) - {}^{\sharp} R_{4}^{\sharp i+1}(y)]$$

$$R_{6}^{\sharp i+1} = R_{2}^{\sharp i+1}$$



```
_{0}x = rand(0, 12);_{1}y = 15;
    while _{2}(x > 0) {
                   _{3}y = y / 2;
                   _{4}x = x - y;
                  _{5}y = y + 8:
    }<sub>6</sub>
                                  x = rand(0, 12)
                                                                                                                                                              x > 0
R_{3}^{\sharp i+1} = R_{2}^{\sharp i+1}
R_{4}^{\sharp i+1} = R_{3}^{\sharp i+1} \left[ y \mapsto R_{3}^{\sharp i+1}(y) / {\sharp}^{2} \right]
R_{5}^{\sharp i+1} = R_{4}^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto R_{4}^{\sharp i+1}(x) - {\sharp}^{\sharp} R_{4}^{\sharp i+1}(y) \right]
R_{6}^{\sharp i+1} = R_{2}^{\sharp i+1}
                                                                                                                                                                   (\top, 15)
                                                                                                                                                                                            (\top, 15)
```



$$\begin{cases} 0 & \longrightarrow \\ \mathbf{x} & = \mathsf{rand}(0, 12) \end{cases} 1 \\ R_0^{\sharp i+1} & = \top_{\mathrm{nr}} \\ R_1^{\sharp i+1} & = R_0^{\sharp i+1} [\mathbf{x} \mapsto \top] \\ R_2^{\sharp i+1} & = R_1^{\sharp i+1} [\mathbf{y} \mapsto 15] \sqcup_{\mathrm{nr}}^{\sharp} \\ R_3^{\sharp i} & [\mathbf{y} \mapsto R_5^{\sharp i}(\mathbf{y}) + {}^{\sharp} \, 8] \end{cases}$$

$$R_3^{\sharp i+1} & = R_2^{\sharp i+1} \\ R_4^{\sharp i+1} & = R_3^{\sharp i+1} [\mathbf{y} \mapsto R_3^{\sharp i+1}(\mathbf{y})/{}^{\sharp} \, 2]$$

$$R_5^{\sharp i+1} & = R_4^{\sharp i+1} [\mathbf{x} \mapsto R_4^{\sharp i+1}(\mathbf{x}) - {}^{\sharp} \, R_4^{\sharp i+1}(\mathbf{y})]$$

$$R_6^{\sharp i+1} & = R_2^{\sharp i+1} \end{cases}$$

6 | 
$$(\bot,\bot)$$
  $(\top,15)$   $(\top,15)$ 
On a atteint le point fixe!





### Théorème (correction, pareil que pour les signes)

La sémantique abstraite est une *sur-approximation correcte* de la sémantique concrète : pour tout  $l \in L$ , on a

$$R_I \subseteq \gamma_{\mathrm{nr}}\left(R_I^\sharp\right)$$

### Théorème (correction, pareil que pour les signes)

La sémantique abstraite est une *sur-approximation correcte* de la sémantique concrète : pour tout  $l \in L$ , on a

$$R_I \subseteq \gamma_{\mathrm{nr}}\left(R_I^\sharp\right)$$

### Propriété (terminaison)

Le calcul du point fixe par itérations termine.

### Théorème (correction, pareil que pour les signes)

La sémantique abstraite est une *sur-approximation correcte* de la sémantique concrète : pour tout  $l \in L$ , on a

$$R_I \subseteq \gamma_{\mathrm{nr}}\left(R_I^\sharp\right)$$

#### Propriété (terminaison)

Le calcul du point fixe par itérations termine.

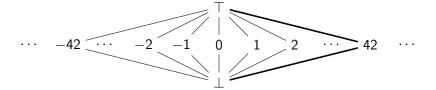
#### Démonstration.

 $\mathcal{D}^\sharp$  est infini mais n'a pas de chaîne strictement croissante infinie donc  $L \to \left(\mathbb{V} \to \mathcal{D}^\sharp\right)$  non plus donc la suite croissante  $\left(R^{\sharp^n}\right)_{n \in \mathbb{N}}$  est stationnaire.





## Le treillis des constantes n'a pas de chaîne croissante infinie



## Remarques

- Le domaine des constantes est souvent appelé Killdall.
- ▶ Il est utilisé en compilation pour faire du constant folding.

## Remarques

- Le domaine des constantes est souvent appelé Killdall.
- ▶ Il est utilisé en compilation pour faire du constant folding.
- ▶ Démo GCC.

## Remarques

- Le domaine des constantes est souvent appelé Killdall.
- Il est utilisé en compilation pour faire du constant folding.
- Démo GCC.
- Le domaine des constantes est en fait le domaine des singletons de  $\mathcal{P}(\mathbb{Z})$ .
- Sur le même principe, on peut construire pour un  $n \in \mathbb{N}$  quelconque un domaine « ensembles d'au plus n éléments ».

#### Abstraire la sémantique concrète

Rappels sur la sémantique concrète Abstractions relationnelles ou non

#### Abstractions non relationnelles

Signes

Constantes

Intervalles

Analyse arrière

#### Domaine des intervalles

#### Définition

```
Treillis des intervalles (\mathcal{D}^{\sharp}, \sqsubseteq^{\sharp})
                                                          ]\!]-\infty,+\infty[\![
                                                \cdots \llbracket -1,1 
rbracket \cdots
                                      \cdots \qquad \llbracket -1,0\rrbracket \qquad \llbracket 0,1\rrbracket \qquad \cdots
                            \cdots \quad \llbracket -1, -1 \rrbracket \quad \llbracket 0, 0 \rrbracket \quad \llbracket 1, 1 \rrbracket \quad \cdots
\gamma(1-\infty,+\infty) = 1-\infty,+\infty
\gamma(1 - \infty, n) = 1 - \infty, n
\gamma(\llbracket n, +\infty \rrbracket) = \llbracket n, +\infty \rrbracket
\gamma(\llbracket n_1, n_2 \rrbracket) = \llbracket n_1, n_2 \rrbracket
\gamma(\perp)
              =\emptyset
```

### Domaine des intervalles

#### Définition

 $\gamma(\perp)$ 

 $=\emptyset$ 

L'ordre est correct.



### Domaine des intervalles, meilleure abstraction

#### Remarque

On a bien une correspondance de Galois avec

$$\alpha(S) = \begin{cases} [n_1, n_2] & \text{avec } n_1 = \min S \text{ et } n_2 = \max S \\ \bot & \text{si } S = \emptyset \end{cases}$$

### Domaine des intervalles, opérations arithmétiques abstraites

### Domaine des intervalles, opérations arithmétiques abstraites

- ► rand<sup>‡</sup> $(n_1, n_2) = \alpha(\llbracket n_1, n_2 \rrbracket) = \begin{cases} \llbracket n_1, n_2 \rrbracket & \text{si } n_1 \leqslant n_2 \\ \bot & \text{si } n_1 > n_2 \end{cases}$

### Domaine des intervalles, opérations arithmétiques abstraites



# Domaine des intervalles, opérations arithmétiques abstraites (suite et fin)

#### Exercice 2

- ▶ Donner la soustraction d'intervalles.
- ► Donner la multiplication d'intervalles.

$$0x = \text{rand}(0, 12);_{1}y = 42; \qquad x = x - 2$$

$$\text{while }_{2}(x > 0) \{$$

$$3x = x - 2;$$

$$4y = y + 4; \qquad y = y + 4;$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \xrightarrow{1} y = 42 \xrightarrow{1} x > 0$$

 $\sqcap^{\sharp} \, ]\! ] - \infty, 0 ]\! ]$ 





ox = rand(0, 12);<sub>1</sub>y = 42;  
while 
$$_{2}(x > 0)$$
 {  
 $_{3}x = x - 2$ ;  
 $_{4}y = y + 4$ ;  
 $_{5}$   
 $_{x} = rand(0, 12)$  1  $y = 42$   $x < 0$   $y = 42$   $y = 42$ 

 $\sqcap^{\sharp} \, ]\! ] - \infty, 0 ]\! ]$ 





$$R_{3}^{\sharp i+1} = R_{2}^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto R_{2}^{\sharp i+1}(x) \right]$$

$$R_{4}^{\sharp i+1} = R_{3}^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto R_{3}^{\sharp i+1}(x) \right]$$

$$R_{5}^{\sharp i+1} = R_{2}^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto R_{3}^{\sharp i+1}(x) - {\sharp} \left[ 2, 2 \right] \right]$$

$$\left[ x \mapsto R_{2}^{\sharp i+1}(x) \right]$$

$$\left[ x \mapsto R_{2}^{\sharp i+1}(x) \right]$$

$$\left[ x \mapsto R_{2}^{\sharp i+1}(x) \right]$$





Exemple de calcul du point fixe abstrait
$$0x = \text{rand}(0, 12);_{1}y = 42; \qquad x = x - 2$$

$$\text{while }_{2}(x > 0) \{$$

$$3x = x - 2;$$

$$4y = y + 4; \qquad y = 42 \qquad x > 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \qquad y = 42 \qquad x < 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \qquad y = 42 \qquad x < 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \qquad y = 42 \qquad x < 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \qquad y = 42 \qquad x < 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \qquad y = 42 \qquad x < 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \qquad y = 42 \qquad x < 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \qquad y = 42 \qquad x < 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \qquad y = 42 \qquad x < 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \qquad y = 42 \qquad x < 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \qquad y = 42 \qquad x < 0$$

$$x = \text{rand}(0, 12) \qquad y = 42 \qquad x < 0$$

$$R_{3}^{\sharp,i} = R_{2}^{\sharp,i+1} \begin{bmatrix} x \mapsto R_{4}^{\sharp,i}(y) + {}^{\sharp} \llbracket 4, 4 \rrbracket \end{bmatrix}$$

$$R_{3}^{\sharp,i+1} = R_{2}^{\sharp,i+1} \begin{bmatrix} x \mapsto R_{2}^{\sharp,i+1}(x) \\ & & & \end{bmatrix}$$

$$R_{4}^{\sharp,i+1} = R_{3}^{\sharp,i+1} \begin{bmatrix} x \mapsto R_{3}^{\sharp,i+1}(x) - {}^{\sharp} \llbracket 2, 2 \rrbracket \end{bmatrix}$$

$$R_{5}^{\sharp,i+1} = R_{2}^{\sharp,i+1} \begin{bmatrix} x \mapsto R_{2}^{\sharp,i+1}(x) - {}^{\sharp} \llbracket 2, 2 \rrbracket \end{bmatrix}$$

 $\sqcap^{\sharp} \, ]\! ] - \infty, 0 ]\! ]$ 





Exemple de calcul du point fixe abstrait 
$$0x = \text{rand}(0, 12); 1y = 42; \qquad x = x - 2 \\ \text{while } 2(x > 0) \{ \\ 3x = x - 2; \\ 4y = y + 4; \qquad y = y + 4 \end{cases}$$

$$0 \xrightarrow{\text{x} = \text{rand}(0, 12)} 1 \xrightarrow{\text{y} = 42} 2 \xrightarrow{\text{x} < 0} 5$$

$$R_0^{\sharp^{i+1}} = T \\ R_1^{\sharp^{i+1}} = R_0^{\sharp^{i+1}} [x \mapsto [0, 12]] \qquad \frac{I}{0} \xrightarrow{\text{x} = x + 2} 3$$

$$R_2^{\sharp^{i+1}} = R_1^{\sharp^{i+1}} [x \mapsto [0, 12]] \xrightarrow{\text{y} = 42} 2 \xrightarrow{\text{x} < 0} 5$$

$$R_2^{\sharp^{i+1}} = R_1^{\sharp^{i+1}} [y \mapsto [0, 12]] \xrightarrow{\text{f} = x + 2} \frac{I}{0} \xrightarrow{\text{f} = x +$$

 $(\bot,\bot)$   $(\llbracket-1,10\rrbracket,\{42\})$ 





 $\sqcap^{\sharp} \, ]\! ] - \infty, 0 ]\! ]$ 



Exemple de Calcul du point lixe abstrait 
$$0x = \text{rand}(0, 12); 1y = 42; \qquad 4 \xleftarrow{x = x - 2} 3$$
 while  $2(x > 0)$  { 
$$3x = x - 2; \\ 4y = y + 4; \qquad y = 42 \qquad x > 0$$
 } 
$$x = \text{rand}(0, 12)$$
  $y = 42 \qquad x < 0$   $x = \text{rand}(0, 12)$   $y = 42 \qquad x < 0$   $x = \text{rand}(0, 12)$   $y = 42 \qquad x < 0$  
$$x = \text{rand}(0, 12)$$
 
$$x = \text{rand}(0, 1$$

 $\sqcap^{\sharp} \llbracket -\infty, 0 \rrbracket$ 



$$_{0}x = rand(0, 12);_{1}y = 42;$$
while  $_{2}(x > 0)$  {
 $_{3}x = x - 2;$ 
 $_{4}y = y + 4;$ 
 $_{5}$ 

$$\begin{array}{c} x - 2; \\ y + 4; \\ x = rand(0, 12) \end{array}$$

$$y = 42$$

$$y = 42$$

$$R^{\sharp 0}$$

 $([0, 12], \top)$ 

 $([0, 12], \{42\})$ 

 $(\perp, \perp)$   $([-1, 10], \{42\})$ 

 $(\{0\}, \{42\})$ 

$$\begin{array}{c|ccccc} R_I^{\sharp 0} & R_I^{\sharp 1} & R_I^{\sharp 2} \\ \hline (\bot,\bot) & (\top,\top) & (\top,\top) \\ (\bot,\bot) & (\llbracket 0,12 \rrbracket,\top) & (\llbracket 0,12 \rrbracket,\top) \\ (\bot,\bot) & (\llbracket 0,12 \rrbracket, \{42\}) & (\llbracket -1,12 \rrbracket, \llbracket 42,46 \rrbracket) \\ (\bot,\bot) & (\llbracket 1,12 \rrbracket, \{42\}) & (\llbracket 1,12 \rrbracket, \llbracket 42,46 \rrbracket) \\ (\bot,\bot) & (\llbracket -1,10 \rrbracket, \{42\}) & (\llbracket -1,10 \rrbracket, \llbracket 42,46 \rrbracket) \\ \end{array}$$

 $\sqcap^{\sharp} \, ]\! ] - \infty, 0 ]\! ]$ 





 $\sqcap^{\sharp} \, ]\! ] - \infty, 0 ]\! ]$ 



$$_{0}x = rand(0, 12);_{1}y = 42;$$
  
while  $_{2}(x > 0)$  {  
 $_{3}x = x - 2;$   
 $_{4}y = y + 4;$   
}<sub>5</sub>

$$\begin{array}{c} x - 2; \\ y + 4; \\ x = rand(0, 12) \end{array}$$

$$y = 4$$

$$y = 42$$

$$x > 0$$

$$x \le 0$$

$$\begin{split} R_{1}^{\emptyset^{i+1}} &= \top \\ R_{1}^{\sharp i+1} &= R_{0}^{\sharp i+1} \left[ x \mapsto [\![0,12]\!] \right] \\ R_{2}^{\sharp i+1} &= R_{1}^{\sharp i+1} \left[ y \mapsto [\![42,42]\!] \sqcup_{\mathrm{nr}}^{\sharp} \\ R_{4}^{\sharp^{i}} \left[ y \mapsto R_{4}^{\sharp^{i}}(y) +^{\sharp} [\![4,4]\!] \right] \\ R_{3}^{\sharp^{i+1}} &= R_{2}^{\sharp^{i+1}} \left[ x \mapsto R_{2}^{\sharp^{i+1}}(x) \right] \end{split}$$

Le point fixe est encore loin!

 $([0, 12], \top)$ 

 $(\perp, \perp)$   $([-1, 10], \{42\})$ 

 $(\{0\},\{42\})$ 

 $([0, 12], \{42\})$ 

 $(\perp, \perp)$  ( $[1, 12], \{42\}$ ) ([1, 12], [42, 46])



 $([0, 12], \top)$ 

([-1, 12], [42, 46])

([-1, 10], [42, 46])

([-1,0],[42,46])



#### Correction et terminaison

#### Théorème (correction, encore le même)

La sémantique abstraite est une *sur-approximation correcte* de la sémantique concrète : pour tout  $I \in L$ , on a

$$R_I \subseteq \gamma_{\mathrm{nr}}\left(R_I^\sharp\right)$$

#### Correction et terminaison

#### Théorème (correction, encore le même)

La sémantique abstraite est une sur-approximation correcte de la sémantique concrète : pour tout  $l \in L$ , on a

$$R_I \subseteq \gamma_{\mathrm{nr}}\left(R_I^\sharp\right)$$

#### Remarques

▶ De manière générale, ca ne termine pas! Car le treillis a des chaînes croissantes infinies (ex.  $(\llbracket 0, n \rrbracket)_{n \in \mathbb{N}}$ ).





#### Correction et terminaison

#### Théorème (correction, encore le même)

La sémantique abstraite est une *sur-approximation correcte* de la sémantique concrète : pour tout  $l \in L$ , on a

$$R_I \subseteq \gamma_{\mathrm{nr}}\left(R_I^\sharp\right)$$

#### Remarques

- ▶ De manière générale, ca ne termine pas! Car le treillis a des chaînes croissantes infinies (ex.  $(\llbracket 0, n \rrbracket)_{n \in \mathbb{N}}$ ).
- ► Et quand bien même ça termine, ça peut être long...



### Accélération de convergence

On va donc intercaler entre chaque itération un *élargissement* (widening en anglais) qui va empêcher de suivre des chaînes croissantes infinies en « sautant » plus haut.

### Accélération de convergence

On va donc intercaler entre chaque itération un *élargissement* (widening en anglais) qui va empêcher de suivre des chaînes croissantes infinies en « sautant » plus haut.

### Définition (élargissement)

Un élargissement  $\nabla$  est une opération binaire  $(\nabla : \mathcal{D}^{\sharp} \times \mathcal{D}^{\sharp} \to \mathcal{D}^{\sharp})$  vérifiant

### Accélération de convergence

On va donc intercaler entre chaque itération un *élargissement* (widening en anglais) qui va empêcher de suivre des chaînes croissantes infinies en « sautant » plus haut.

### Définition (élargissement)

Un élargissement  $\nabla$  est une opération binaire  $(\nabla : \mathcal{D}^{\sharp} \times \mathcal{D}^{\sharp} \to \mathcal{D}^{\sharp})$  vérifiant

- ▶ pour toute suite  $\left(x_n^{\sharp}\right)_{n\in\mathbb{N}}$ , la suite croissante

$$\begin{cases} y_0^{\sharp} &= x_0^{\sharp} \\ y_{i+1}^{\sharp} &= y_i^{\sharp} \nabla x_{i+1}^{\sharp} \end{cases}$$

est stationnaire.



### Élargissement, illustration

$$R^{\sharp} = F^{\sharp N}(\bot) = \operatorname{lfp} F^{\sharp}$$

$$\vdots$$

$$R^{\sharp^{2}} = F^{\sharp}(R^{\sharp^{1}}) = F^{\sharp^{2}}(\bot)$$

$$R^{\sharp^{1}} = F^{\sharp}(R^{\sharp^{0}}) = F^{\sharp}(\bot)$$

$$R^{\sharp^{0}} = \bot$$

F<sup>♯</sup> stationnaire

### Élargissement, illustration

$$R^{\sharp} = F^{\sharp N}(\bot) = \operatorname{lfp} F^{\sharp}$$

$$\vdots$$

$$R^{\sharp^{2}} = F^{\sharp}(R^{\sharp^{1}}) = F^{\sharp^{2}}(\bot)$$

$$R^{\sharp^{1}} = F^{\sharp}(R^{\sharp^{0}}) = F^{\sharp}(\bot)$$

$$R^{\sharp^{0}} = \bot$$

$$R^{\sharp} = R^{\sharp} \nabla F^{\sharp}(R^{\sharp})$$

$$\left(\operatorname{lfp} F^{\sharp}\right)$$

$$\vdots$$

$$R^{\sharp^{2}} = R^{\sharp^{1}} \nabla F^{\sharp}(R^{\sharp^{1}})$$

$$R^{\sharp^{1}} = R^{\sharp^{0}} \nabla F^{\sharp}(R^{\sharp^{0}})$$

$$R^{\sharp^{0}} = \bot$$

F<sup>♯</sup> non stationnaire, élargissement

# Élargissement, illustration

$$R^{\sharp} = F^{\sharp}{}^{N}(\bot) = \operatorname{lfp} F^{\sharp}$$
 $\vdots$ 

$$R^{\sharp^2} = F^{\sharp} \left( R^{\sharp^1} \right) = F^{\sharp^2} (\bot)$$
 $R^{\sharp^1} = F^{\sharp} \left( R^{\sharp^0} \right) = F^{\sharp} (\bot)$ 

$$F^{\sharp}$$
 stationnaire

$$R^{\sharp^2} = R^{\sharp^1} \nabla F^{\sharp} \left( R^{\sharp^1} \right)$$
 $R^{\sharp^1} = R^{\sharp^0} \nabla F^{\sharp} \left( R^{\sharp^0} \right)$ 
 $R^{\sharp^0} = \bot$ 

 $F^{\sharp}$  non stationnaire, élargissement

 $R^{\sharp} = R^{\sharp} \nabla F^{\sharp} (R^{\sharp})$ 

Remarque : Ifp 
$$F^{\sharp} \sqsubseteq^{\sharp} R^{\sharp}$$

On s'arrête avec 
$$R^{\sharp}=R^{\sharp}\nabla F^{\sharp}(R^{\sharp})$$
 donc  $F^{\sharp}(R^{\sharp})\sqsubseteq^{\sharp}R^{\sharp}$  donc 
$$\operatorname{lfp}F^{\sharp}=\prod^{\sharp}\Bigl\{x\Bigm|F^{\sharp}(x)\sqsubseteq^{\sharp}x\Bigr\}\sqsubseteq^{\sharp}R^{\sharp}.$$

41/55

Si les bornes de l'intervalle sont stables, on les conserve, sinon on les remplace par  $\infty$ .

Si les bornes de l'intervalle sont stables, on les conserve, sinon on les remplace par  $\infty$ .

#### **Définition**

$$x^{\sharp} \nabla y^{\sharp} = \begin{cases} \begin{bmatrix} \llbracket a,b \rrbracket & \text{si } x^{\sharp} = \llbracket a,b \rrbracket \,, y^{\sharp} = \llbracket c,d \rrbracket \,, c \geqslant a, d \leqslant b \\ \llbracket a,+\infty \llbracket & \text{si } x^{\sharp} = \llbracket a,b \rrbracket \,, y^{\sharp} = \llbracket c,d \rrbracket \,, c \geqslant a, d > b \\ \rrbracket -\infty,b \rrbracket & \text{si } x^{\sharp} = \llbracket a,b \rrbracket \,, y^{\sharp} = \llbracket c,d \rrbracket \,, c < a, d \leqslant b \\ \rrbracket -\infty,+\infty \llbracket & \text{si } x^{\sharp} = \llbracket a,b \rrbracket \,, y^{\sharp} = \llbracket c,d \rrbracket \,, c < a, d > b \\ y^{\sharp} & \text{si } x^{\sharp} = \bot \\ x^{\sharp} & \text{si } y^{\sharp} = \bot \end{cases}$$

Si les bornes de l'intervalle sont stables, on les conserve, sinon on les remplace par  $\infty$ .

#### **Définition**

$$x^{\sharp} \triangledown y^{\sharp} = \begin{cases} \begin{bmatrix} \llbracket a,b \rrbracket & \text{si } x^{\sharp} = \llbracket a,b \rrbracket, y^{\sharp} = \llbracket c,d \rrbracket, c \geqslant a, d \leqslant b \\ \llbracket a,+\infty \llbracket & \text{si } x^{\sharp} = \llbracket a,b \rrbracket, y^{\sharp} = \llbracket c,d \rrbracket, c \geqslant a, d > b \\ \rrbracket -\infty, b \rrbracket & \text{si } x^{\sharp} = \llbracket a,b \rrbracket, y^{\sharp} = \llbracket c,d \rrbracket, c < a, d \leqslant b \\ \rrbracket -\infty, +\infty \llbracket & \text{si } x^{\sharp} = \llbracket a,b \rrbracket, y^{\sharp} = \llbracket c,d \rrbracket, c < a, d > b \\ y^{\sharp} & \text{si } x^{\sharp} = \bot \\ x^{\sharp} & \text{si } y^{\sharp} = \bot \end{cases}$$

### Exemple

$$\blacktriangleright \ [\![0,2]\!] \triangledown [\![0,1]\!] = [\![0,2]\!]$$





Si les bornes de l'intervalle sont stables, on les conserve, sinon on les remplace par  $\infty$ .

#### **Définition**

$$x^{\sharp} \nabla y^{\sharp} = \begin{cases} \begin{bmatrix} \llbracket a,b \rrbracket & \text{si } x^{\sharp} = \llbracket a,b \rrbracket, y^{\sharp} = \llbracket c,d \rrbracket, c \geqslant a, d \leqslant b \\ \llbracket a,+\infty \llbracket & \text{si } x^{\sharp} = \llbracket a,b \rrbracket, y^{\sharp} = \llbracket c,d \rrbracket, c \geqslant a, d > b \\ \rrbracket -\infty, b \rrbracket & \text{si } x^{\sharp} = \llbracket a,b \rrbracket, y^{\sharp} = \llbracket c,d \rrbracket, c < a, d \leqslant b \\ \rrbracket -\infty, +\infty \llbracket & \text{si } x^{\sharp} = \llbracket a,b \rrbracket, y^{\sharp} = \llbracket c,d \rrbracket, c < a, d > b \\ y^{\sharp} & \text{si } x^{\sharp} = \bot \\ x^{\sharp} & \text{si } y^{\sharp} = \bot \end{cases}$$

#### Exemple

- ightharpoonup [0, 2] riangledown [0, 1] = [0, 2]
- $ightharpoonup [0,1] riangledown[0,2] = [0,+\infty[$



Si les bornes de l'intervalle sont stables, on les conserve, sinon on les remplace par  $\infty$ .

#### **Définition**

$$x^{\sharp} \triangledown y^{\sharp} = \begin{cases} \begin{bmatrix} \llbracket a,b \rrbracket & \text{si } x^{\sharp} = \llbracket a,b \rrbracket, y^{\sharp} = \llbracket c,d \rrbracket, c \geqslant a, d \leqslant b \\ \llbracket a,+\infty \llbracket & \text{si } x^{\sharp} = \llbracket a,b \rrbracket, y^{\sharp} = \llbracket c,d \rrbracket, c \geqslant a, d > b \\ \rrbracket -\infty, b \rrbracket & \text{si } x^{\sharp} = \llbracket a,b \rrbracket, y^{\sharp} = \llbracket c,d \rrbracket, c < a, d \leqslant b \\ \rrbracket -\infty, +\infty \llbracket & \text{si } x^{\sharp} = \llbracket a,b \rrbracket, y^{\sharp} = \llbracket c,d \rrbracket, c < a, d > b \\ y^{\sharp} & \text{si } x^{\sharp} = \bot \\ x^{\sharp} & \text{si } y^{\sharp} = \bot \end{cases}$$

#### Exemple

- ightharpoonup [0,2] riangledown[0,1] = [0,2]

(∇ n'est pas symétrique)





### Exemple d'élargissement (suite et fin)

#### Exercice 3

Reprendre le calcul précédent en remplaçant l'equation de  $R_2^\sharp$  par

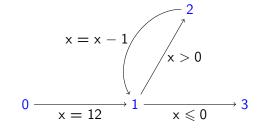
$$R_{2}^{\sharp i+1} = R_{2}^{\sharp i} \nabla_{\operatorname{nr}} \left( R_{1}^{\sharp i+1} \left[ y \mapsto \{42\} \right] \sqcup_{\operatorname{nr}}^{\sharp} R_{4}^{\sharp i} \left[ y \mapsto R_{4}^{\sharp i} (y) + {}^{\sharp} \{4\} \right] \right)$$

(ça devrait s'arrêter après trois étapes).

```
0x = 12;
while _{1}(x > 0) {
_{2} x = x - 1;
}
0 \xrightarrow{x = 12} 1 \xrightarrow{x \le 0} 3
```



$$_{0}x = 12;$$
while  $_{1}(x > 0) \{$ 
 $_{2}x = x - 1;$ 
}



$$\begin{split} R_{0}^{\sharp^{i+1}} &= \top & \frac{I \quad R_{l}^{\sharp^{0}} \quad R_{l}^{\sharp^{1}} \quad R_{l}^{\sharp^{2}}}{0 \quad \bot} \\ R_{1}^{\sharp^{i+1}} &= R_{1}^{\sharp^{i}} \bigvee_{\mathbf{nr}} \left( R_{0}^{\sharp^{i+1}} \left[ \mathbf{x} \mapsto \llbracket 12, 12 \rrbracket \right] \sqcup_{\mathbf{nr}}^{\sharp} \quad 1 \quad \bot \\ R_{2}^{\sharp^{i}} \left[ \mathbf{y} \mapsto R_{2}^{\sharp^{i}} (\mathbf{x}) - ^{\sharp} \left[ \mathbf{1}, 1 \right] \right] \right) & \overset{2}{3} \quad \bot \\ R_{3}^{\sharp^{i+1}} &= R_{1}^{\sharp^{i+1}} \left[ \mathbf{x} \mapsto R_{1}^{\sharp^{i+1}} (\mathbf{x}) \\ & \qquad \qquad \sqcap^{\sharp} \left[ -\infty, 0 \right] \right] \end{split}$$



$$_{0}x = 12;$$
while  $_{1}(x > 0)$  {
 $_{2}x = x - 1;$ 
}

$$x = x - 1 / x > 0$$

$$0 \xrightarrow{x = 12} 1 \xrightarrow{x \leq 0} 3$$

$$R_{0}^{\sharp^{i+1}} = \top \qquad \frac{I \quad R_{l}^{\sharp^{0}} \quad R_{l}^{\sharp^{1}} \quad R_{l}^{\sharp^{2}}}{0 \quad \bot \quad \top}$$

$$R_{1}^{\sharp^{i+1}} = R_{1}^{\sharp^{i}} \nabla_{\mathbf{nr}} \left( R_{0}^{\sharp^{i+1}} \left[ x \mapsto [12, 12] \right] \sqcup_{\mathbf{nr}}^{\sharp} \quad 1 \quad \bot \quad [12, 12] \right]$$

$$R_{2}^{\sharp^{i}} \left[ y \mapsto R_{2}^{\sharp^{i}} (x) - ^{\sharp} [1, 1] \right] \right) \quad 2 \quad \bot \quad [12, 12]$$

$$R_{3}^{\sharp^{i+1}} = R_{1}^{\sharp^{i+1}} \left[ x \mapsto R_{1}^{\sharp^{i+1}} (x) \right]$$

$$\sqcap^{\sharp} \left[ -\infty, 0 \right]$$



$$0x = 12;$$
while  $1(x > 0)$  {
 $2x = x - 1;$ 
}
$$0 \xrightarrow{x = 12} 1 \xrightarrow{x < 0} 3$$



$$0x = 12;$$
while  $_{1}(x > 0)$  {
 $_{2} x = x - 1;$ 
}
$$0 \xrightarrow{x = 12} 1 \xrightarrow{x < 0}$$

$$\begin{split} R_0^{\sharp^{i+1}} &= \top \\ R_1^{\sharp^{i+1}} &= R_1^{\sharp^i} \bigvee_{\mathbf{nr}} \left( R_0^{\sharp^{i+1}} \left[ \mathbf{x} \mapsto \llbracket 12, 12 \rrbracket \right] \sqcup_{\mathbf{nr}}^{\sharp} & 1 & \prod_{l=1}^{\sharp^0} \left( R_l^{\sharp^1} & R_l^{\sharp^2} & R_l^{\sharp^3} \right) \\ R_2^{\sharp^i} \left[ \mathbf{y} \mapsto R_2^{\sharp^i} (\mathbf{x}) - \mathbb{I} \llbracket 1, 1 \rrbracket \right] \right) & 2 & \bot & \llbracket 12, 12 \rrbracket & \llbracket 1, 12 \rrbracket & \llbracket 1, 12 \rrbracket \\ R_3^{\sharp^{i+1}} &= R_1^{\sharp^{i+1}} \left[ \mathbf{x} \mapsto R_1^{\sharp^{i+1}} (\mathbf{x}) \right] \\ R_3^{\sharp^{i+1}} &= R_1^{\sharp^{i+1}} \left[ \mathbf{x} \mapsto R_1^{\sharp^{i+1}} (\mathbf{x}) \right] \end{split}$$



$$0x = 12;$$
while  $_{1}(x > 0)$  {
 $_{2} x = x - 1;$ 
}
$$0 \xrightarrow{x = 12} 1 \xrightarrow{x < 0} 3$$

$$R_{0}^{\sharp^{i+1}} = \top \qquad \qquad \frac{I \quad R_{l}^{\sharp^{0}} \quad R_{l}^{\sharp^{1}} \quad R_{l}^{\sharp^{2}} \quad R_{l}^{\sharp^{3}}}{0 \quad \bot \quad \top \quad \top \quad \top}$$

$$R_{1}^{\sharp^{i+1}} = R_{1}^{\sharp^{i}} \nabla_{\mathbf{nr}} \left( R_{0}^{\sharp^{i+1}} \left[ \mathbf{x} \mapsto \llbracket 12, 12 \rrbracket \right] \sqcup_{\mathbf{nr}}^{\sharp} \quad 1 \quad \bot \quad \llbracket 12, 12 \rrbracket \quad \rrbracket - \infty, 12 \rrbracket \quad \rrbracket - \infty, 12 \rrbracket \quad \llbracket - \infty, 12 \rrbracket \quad R_{2}^{\sharp^{i}} \left[ \mathbf{y} \mapsto R_{2}^{\sharp^{i}} (\mathbf{x}) - \sharp \left[ \mathbb{1}, 1 \right] \right] \right) \qquad 2 \quad \bot \quad \llbracket 12, 12 \rrbracket \quad \llbracket 1, 12 \rrbracket \quad \llbracket 1,$$

Pourtant x = 0 à la fin!



### Regagner de la précision

- L'élargissement permet au calcul de terminer.
- ► Mais entraı̂ne une perte de précision.
- On peut en regagner un peu par des itérations descendantes.

## Regagner de la précision

- L'élargissement permet au calcul de terminer.
- ► Mais entraı̂ne une perte de précision.
- On peut en regagner un peu par des itérations descendantes.

### Définition (rétrécissement)

Un rétrécissement (narrowing en anglais)  $\triangle$  est une opération binaire ( $\triangle: \mathcal{D}^{\sharp} \times \mathcal{D}^{\sharp} \to \mathcal{D}^{\sharp}$ ) vérifiant

## Regagner de la précision

- L'élargissement permet au calcul de terminer.
- ► Mais entraîne une perte de précision.
- On peut en regagner un peu par des itérations descendantes.

### Définition (rétrécissement)

Un rétrécissement (narrowing en anglais)  $\triangle$  est une opération binaire ( $\triangle: \mathcal{D}^{\sharp} \times \mathcal{D}^{\sharp} \to \mathcal{D}^{\sharp}$ ) vérifiant

- ▶ pour toute suite  $\left(x^{\sharp}\right)_{n\in\mathbb{N}}$ , la suite décroissante

$$\begin{cases} y_0^{\sharp} &= x_0^{\sharp} \\ y_{i+1}^{\sharp} &= y_i^{\sharp} \triangle x_{i+1}^{\sharp} \end{cases}$$

est stationnaire.



# Rétrécissement, illustration

$$R^{\sharp} = R^{\sharp} \nabla F^{\sharp}(R^{\sharp})$$

$$R^{\sharp'} = R^{\sharp} \triangle F^{\sharp}(R^{\sharp})$$

$$\vdots$$

$$R^{\sharp'} = R^{\sharp'} \triangle F^{\sharp}(R^{\sharp'})$$

$$\vdots$$

$$\vdots$$

$$\vdots$$

$$\vdots$$

$$\vdots$$

$$\vdots$$

# Rétrécissement, illustration

$$R^{\sharp} = R^{\sharp} \nabla F^{\sharp}(R^{\sharp})$$

$$R^{\sharp'} = R^{\sharp} \triangle F^{\sharp}(R^{\sharp})$$

$$\vdots$$

$$R^{\sharp'} = R^{\sharp'} \triangle F^{\sharp}(R^{\sharp'})$$

$$\vdots$$

$$\vdots$$

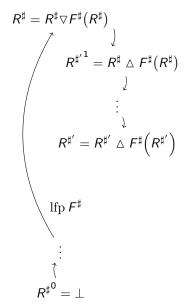
$$\vdots$$

$$\vdots$$

$$\vdots$$

$$\vdots$$

## Rétrécissement, illustration



# Remarque : $\operatorname{lfp} F^{\sharp} \sqsubseteq^{\sharp} R^{\sharp'}$

On part de  $R^{\sharp} \supseteq^{\sharp} \operatorname{lfp} F^{\sharp}$  donc par croissance de  $F^{\sharp}$ ,

$$F^{\sharp}(R^{\sharp}) \supseteq^{\sharp} F^{\sharp} \left(\operatorname{lfp} F^{\sharp}\right) = \operatorname{lfp} F^{\sharp}$$

donc par propriété du rétrécissement  $\triangle$ ,

$$R^{\sharp'^1} = R^{\sharp} \triangle F^{\sharp}(R^{\sharp}) \supseteq^{\sharp} \operatorname{lfp} F^{\sharp}.$$

Finalement, par récurrence immédiate,

$$R^{\sharp'} \supseteq \operatorname{lfp} F^{\sharp}.$$



Pour garantir la convergence, on ne raffine que les bornes infinies.

Pour garantir la convergence, on ne raffine que les bornes infinies.

### Définition

$$x^{\sharp} \triangle y^{\sharp} = \begin{cases} \begin{bmatrix} [a,d] & \text{si } x^{\sharp} = [a,+\infty[,y^{\sharp} = [c,d]] \\ [c,b] & \text{si } x^{\sharp} = ]-\infty,b], y^{\sharp} = [c,d] \\ [c,d] & \text{si } x^{\sharp} = ]-\infty,+\infty[,y^{\sharp} = [c,d]] \\ x^{\sharp} & \text{sinon} \end{cases}$$

Pour garantir la convergence, on ne raffine que les bornes infinies.

#### **Définition**

$$x^{\sharp} \bigtriangleup y^{\sharp} = \begin{cases} \begin{bmatrix} \llbracket a, d \rrbracket & \text{si } x^{\sharp} = \llbracket a, +\infty \llbracket, y^{\sharp} = \llbracket c, d \rrbracket \\ \llbracket c, b \rrbracket & \text{si } x^{\sharp} = \rrbracket -\infty, b \rrbracket, y^{\sharp} = \llbracket c, d \rrbracket \\ \llbracket c, d \rrbracket & \text{si } x^{\sharp} = \rrbracket -\infty, +\infty \llbracket, y^{\sharp} = \llbracket c, d \rrbracket \\ x^{\sharp} & \text{sinon} \end{cases}$$

### Exemple

$$\blacktriangleright \hspace{0.2cm} \llbracket 0, +\infty \llbracket \hspace{0.2cm} \triangle \hspace{0.2cm} \llbracket 0, 1 \rrbracket = \llbracket 0, 1 \rrbracket$$





Pour garantir la convergence, on ne raffine que les bornes infinies.

#### **Définition**

$$x^{\sharp} \triangle y^{\sharp} = \begin{cases} \begin{bmatrix} \llbracket a, d \rrbracket & \operatorname{si} x^{\sharp} = \llbracket a, +\infty \llbracket, y^{\sharp} = \llbracket c, d \rrbracket \\ \llbracket c, b \rrbracket & \operatorname{si} x^{\sharp} = \rrbracket -\infty, b \rrbracket, y^{\sharp} = \llbracket c, d \rrbracket \\ \llbracket c, d \rrbracket & \operatorname{si} x^{\sharp} = \rrbracket -\infty, +\infty \llbracket, y^{\sharp} = \llbracket c, d \rrbracket \\ x^{\sharp} & \operatorname{sinon} \end{cases}$$

### Exemple

- $ightharpoonup [0, +\infty[ \triangle [0, 1] = [0, 1]]$
- $ightharpoonup [0,2] \triangle [0,1] = [0,2]$





## Exemple de rétrécissement (suite et fin)

#### Exercice 4

Raffiner le résultat du calcul précédent avec le rétrécissement (i.e. partir du point fixe  $R_I^{\sharp 3}$  et itérer en remplaçant  $\nabla_{\rm nr}$  par  $\triangle_{\rm nr}$  dans les equations).

$$0x = 12;$$
while  $_{1}(x \neq 0)$  {
$$_{2} x = x - 1;$$

$$_{3}$$

$$0 \xrightarrow{x = 12} 1 \xrightarrow{x = 0} 3$$

▶ Même avec le narrowing, on ne peut pas trouver  $x \ge 0$ .

```
0x = 12;
while 1(x \neq 0) {
2x = x - 1;
}
0 \xrightarrow{x = 12} 1 \xrightarrow{x = 0} 3
```

- ▶ Même avec le narrowing, on ne peut pas trouver  $x \ge 0$ .
- ► Alors que le domaine des signes y parvient.

```
0x = 12;
while 1(x \neq 0) {
2x = x - 1;
}
0 \xrightarrow{x = 12} 1 \xrightarrow{x = 0} 3
```

- ▶ Même avec le narrowing, on ne peut pas trouver  $x \ge 0$ .
- ► Alors que le domaine des signes y parvient.
- On peut améliorer l'élargissement : au lieu de passer directement d'une borne positive à  $-\infty$ , on s'arrête d'abord à 0.
- C'est l'idée de l'élargissement à seuil : on peut ainsi utiliser n'importe quel nombre fini de constantes comme seuils.



$$0x = 12;$$
while  $1(x \neq 0)$  {
 $2x = x - 1;$ 
}
$$0 \xrightarrow{x = 12} 1 \xrightarrow{x = 0} 3$$

- ▶ Même avec le narrowing, on ne peut pas trouver  $x \ge 0$ .
- ► Alors que le domaine des signes y parvient.
- On peut améliorer l'élargissement : au lieu de passer directement d'une borne positive à  $-\infty$ , on s'arrête d'abord à 0.
- C'est l'idée de l'élargissement à seuil : on peut ainsi utiliser n'importe quel nombre fini de constantes comme seuils.
- ► Encore faut il avoir le bon seuil (si on avait utilisé -1 ici, on n'aurait pas obtenu l'intervalle [-1, 12]).



#### Abstraire la sémantique concrète

Rappels sur la sémantique concrète Abstractions relationnelles ou non

#### Abstractions non relationnelles

Signes Constantes

Analyse arrière



### Analyse en arrière

On avait défini la sémantique abstraite des gardes comme

$$\llbracket e > 0 \rrbracket_{\mathrm{C}}^{\sharp} \rho = \left\{ \begin{array}{l} \rho \left[ v \mapsto \rho(v) \; \sqcap^{\sharp} \alpha \left( \llbracket 1, + \infty \llbracket \right) \right] & \text{si } e = v \\ \rho & \text{sinon} \end{array} \right.$$

Comment faire pour x - 4 > 0?

## Analyse en arrière

On avait défini la sémantique abstraite des gardes comme

$$\llbracket e > 0 \rrbracket_{\mathrm{C}}^{\sharp} \rho = \left\{ \begin{array}{l} \rho \left[ v \mapsto \rho(v) \; \sqcap^{\sharp} \alpha \left( \llbracket 1, + \infty \llbracket \right) \right] & \text{si } e = v \\ \rho & \text{sinon} \end{array} \right.$$

Comment faire pour x - 4 > 0?

On va utiliser une analyse en arrière des expressions : partant du résultat de l'expression, on en déduit les valeurs possibles des variables.



Sémantique en arrière des expressions :

$$[\![e]\!]\downarrow^{\sharp}: (\mathbb{V} \to \mathcal{D}^{\sharp}) \times \mathcal{D}^{\sharp} \to (\mathbb{V} \to \mathcal{D}^{\sharp})$$

Sémantique en arrière des expressions :

$$\llbracket e \rrbracket \!\! \downarrow^{\sharp} : (\mathbb{V} \to \mathcal{D}^{\sharp}) \times \mathcal{D}^{\sharp} \to (\mathbb{V} \to \mathcal{D}^{\sharp})$$

$$\llbracket v \rrbracket \downarrow^{\sharp} (\rho, r) = \rho \left[ v \mapsto \rho(v) \sqcap r \right] (v)$$

Sémantique en arrière des expressions :

$$\llbracket e \rrbracket \!\! \downarrow^{\sharp} : (\mathbb{V} \to \mathcal{D}^{\sharp}) \times \mathcal{D}^{\sharp} \to (\mathbb{V} \to \mathcal{D}^{\sharp})$$

$$\llbracket v \rrbracket \downarrow^{\sharp} (\rho, r)$$
  $= 
ho \left[ v \mapsto 
ho(v) \sqcap r \right] (v)$   $= \left\{ egin{array}{ll} \bot & ext{si } n^{\sharp} \sqcap^{\sharp} r = \bot \\ 
ho & ext{sinon} \end{array} \right.$ 

Sémantique en arrière des expressions :  $\llbracket e \rrbracket \downarrow^{\sharp} : (\mathbb{V} \to \mathcal{D}^{\sharp}) \times \mathcal{D}^{\sharp} \to (\mathbb{V} \to \mathcal{D}^{\sharp})$ 

Sémantique en arrière des expressions :  $\llbracket e \rrbracket \downarrow^\sharp : (\mathbb{V} \to \mathcal{D}^\sharp) \times \mathcal{D}^\sharp \to (\mathbb{V} \to \mathcal{D}^\sharp)$ 

. . .



 $\mathsf{avec}\;(\mathit{r}_{1},\mathit{r}_{2}) = + \downarrow^{\sharp} \left( \llbracket e_{1} \rrbracket_{\mathrm{E}}^{\sharp}\left(\rho\right), \llbracket e_{2} \rrbracket_{\mathrm{E}}^{\sharp}\left(\rho\right), r \right)$ 

### Exemple

Dans le domaine des signes :

$$+\downarrow^{\sharp} (\geqslant 0, \geqslant 0, \leqslant 0) = (0,0)$$

### Exemple

Dans le domaine des signes :

$$+\downarrow^{\sharp}(\geqslant 0,\geqslant 0,\leqslant 0)=(0,0)$$
 (si  $x\geqslant 0$ ,  $y\geqslant 0$  et  $x+y\leqslant 0$  alors  $x=y=0$ )

### Exemple

Dans le domaine des signes :

$$+\downarrow^{\sharp}(\geqslant 0,\geqslant 0,\leqslant 0)=(0,0)$$
 (si  $x\geqslant 0,\ y\geqslant 0$  et  $x+y\leqslant 0$  alors  $x=y=0$ )

### Exemple

Dans le domaine des intervalles :

$$+\downarrow^{\sharp}([0,2],[3,8],[4,7])=([0,2],[3,7])$$

### Exemple

Dans le domaine des signes :

$$+\downarrow^{\sharp}(\geqslant 0,\geqslant 0,\leqslant 0)=(0,0)$$
 (si  $x\geqslant 0$ ,  $y\geqslant 0$  et  $x+y\leqslant 0$  alors  $x=y=0$ )

### Exemple

Dans le domaine des intervalles :

$$+ \downarrow^{\sharp}(\llbracket 0,2 \rrbracket\,, \llbracket 3,8 \rrbracket\,, \llbracket 4,7 \rrbracket) = (\llbracket 0,2 \rrbracket\,, \llbracket 3,7 \rrbracket)$$

#### Exercices 5

Donner la table de +↓<sup>#</sup> pour le domaine des signes (tout au moins une partie, la table ayant 125 entrées).





### Exemple

Dans le domaine des signes :

$$+\downarrow^{\sharp}(\geqslant 0,\geqslant 0,\leqslant 0)=(0,0)$$
(si  $x\geqslant 0$ ,  $y\geqslant 0$  et  $x+y\leqslant 0$  alors  $x=y=0$ )

### Exemple

Dans le domaine des intervalles :

$$+ \downarrow^{\sharp}(\llbracket 0,2 \rrbracket\,, \llbracket 3,8 \rrbracket\,, \llbracket 4,7 \rrbracket) = (\llbracket 0,2 \rrbracket\,, \llbracket 3,7 \rrbracket)$$

#### Exercices 5

- Donner la table de +↓<sup>‡</sup> pour le domaine des signes (tout au moins une partie, la table ayant 125 entrées).
- ▶ Définir -↓<sup>‡</sup> pour le domaine des intervalles.



# Analyse en arrière (suite et fin)

#### Exercice 6

- Avec la sémantique en arrière des expressions, définir une sémantique abstraite pour les gardes plus précise.
- Puis calculer cette sémantique dans le domaine des intervalles pour la garde  $x+y\leqslant z$  avec  $\rho(x)=[1,10]$ ,  $\rho(y)=[3,10]$  et  $\rho(z)=[3,5]$ .

### Liste des exercices

- 1. Soustraction abstraite du domaine des signes (s. 16);
- 2. Soustraction et multiplication abstraites du domaine des intervalles d'entiers (s. 37);
- Itérations avec élargissement pour l'exemple du slide 38 (s. 43);
- Itérations avec rétrécissement à partir du post-point fixe de l'exemple slide 44 (s. 48);
- 5. Addition et soustraction arrière pour le domaine des intervalles (s. 53)
- 6. Sémantique des gardes avec opérateur arrière ; évaluation de la garde  $x + y \leqslant z$  (s. 54)

