Exemples

Schéma {R, S } avec :

type(R) $= \langle A : \mathbf{dom}, A' : \mathbf{dom} \rangle$

type(S) $= \langle B : \mathbf{dom}, B' : \{\mathbf{dom}\} \rangle$

Exemples

type(R) $= \langle A : \mathbf{dom}, A' : \mathbf{dom} \rangle$

type(S) $= \langle B : \mathbf{dom}, B' : \{\mathbf{dom}\} \rangle$

Union de R et un ensemble de deux n-uplets constants :

{ r; $R(r) \vee r = \langle A : 3, A' : 5 \rangle \vee r = \langle A : 0, A' : 0 \rangle$}

Exemples

type(R) $= \langle A : \mathbf{dom}, A' : \mathbf{dom} \rangle$

type(S) $= \langle B : \mathbf{dom}, B' : \{\mathbf{dom}\} \rangle$

Selection de n-uplets de S tels que leur premier composant soit un élément de leur second composant.

$\{$ s; $S(s) \wedge s.B \in s.B'\}$

ou

$\sigma_{B \in B'}(S)$

Exemples

type(R) $= \langle A : \mathbf{dom}, A' : \mathbf{dom} \rangle$

type(S) $= \langle B : \mathbf{dom}, B' : \{\mathbf{dom}\} \rangle$

Le produit cartésien de R et S.

$\{t; \exists r, s, (R(r) \wedge S(s) \wedge t = \langle A : r.A, A' : r.A', B : s.B, B' : s.B' \rangle)\}$

ou bien

Exemples

$\pi_{AA'BB'}(\sigma_{A=A''.A}(\sigma_{A'=A''.A}(\sigma_{B=B''.B}(\sigma_{B'=B''.B'}(q)))))$,

où q est la requête :

$tup{-}create_{AA'BB'A''B''}(tup{-}destroy(\pi_A(R)), tup{-}destroy(\pi_{A'}(R)), tup{-}destroy(\pi_B(S)), tup{-}destroy(\pi_{B'}(S)), R, S)$.

Exemples

La fermeture transitive d'une relation binaire.

A faire en devoir ...