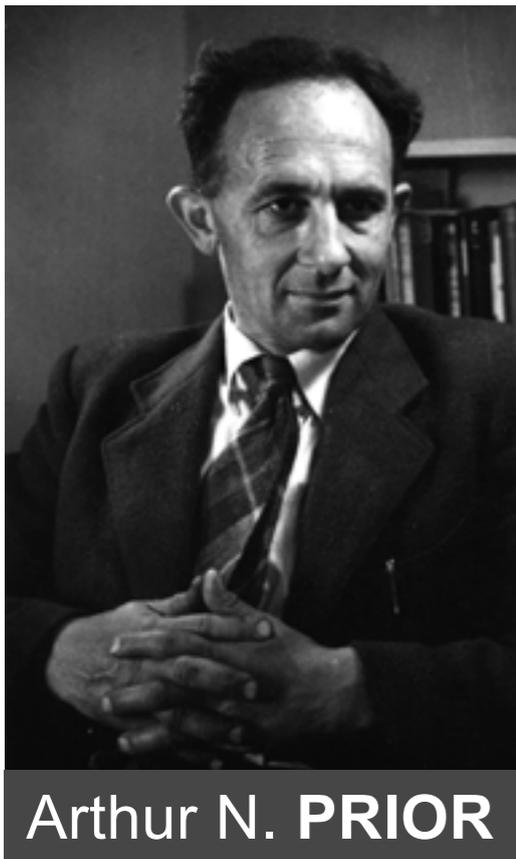




LÓGICA TEMPORAL

*Lo que siempre ha sido y
lo que siempre será*

TENSE LOGIC AND THE LOGIC OF EARLIER AND LATER



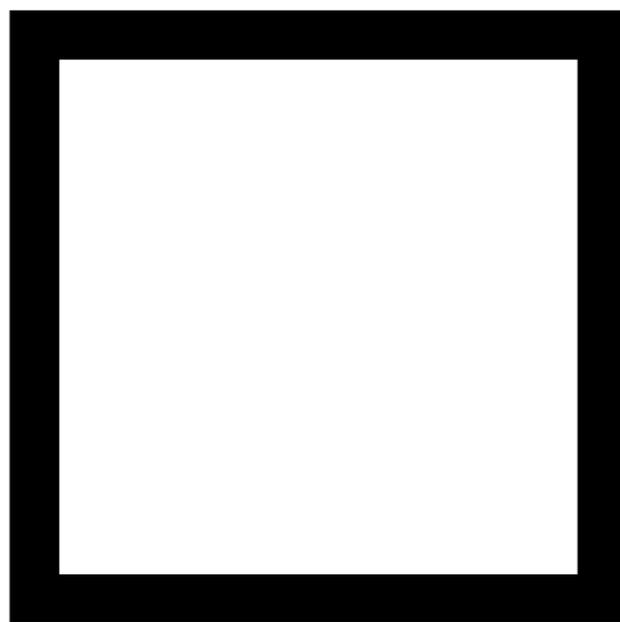
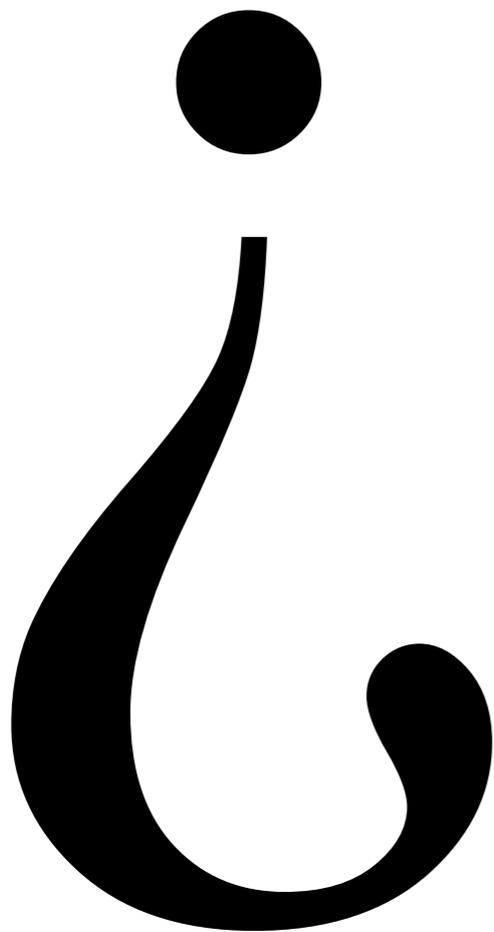
“I want to present here [...] a series of calculi involving the notion of **being true** (or as Rescher says, ‘realized’) **at an instant**, making more and more controversial assumptions at each main stage.”

M

Necesitación: Si $\vdash \alpha$, entonces $\vdash \Box \alpha$.

A1. $\Box(p \supset q) \supset (\Box p \supset \Box q)$

A2. $\Box p \supset p$



$\boxed{f}p$: siempre en el futuro es el caso que p .

$\boxed{p}p$: siempre en el pasado es el caso que p .

$$\neg \boxed{\mathbf{f}} \neg \alpha := \diamond \mathbf{f} \alpha$$

$$\neg \boxed{\mathbf{p}} \neg \alpha := \diamond \mathbf{p} \alpha$$

$\diamond \mathbf{f} p$: a veces en el futuro es el caso que p .

$\diamond \mathbf{p} p$: a veces en el pasado es el caso que p .

K_t



Necesitación futura: Si $\vdash \alpha$, entonces $\vdash \boxed{f}\alpha$.

Af1. $\boxed{f}(p \supset q) \supset (\boxed{f}p \supset \boxed{f}q)$

Af2. $\diamond p \supset \boxed{f}p$

Necesitación pasada: Si $\vdash \alpha$, entonces $\vdash \boxed{p}\alpha$.

Ap1. $\boxed{p}(p \supset q) \supset (\boxed{p}p \supset \boxed{p}q)$

Ap2. $\diamond \boxed{p}p \supset p$

Tripleta ordenada $\langle G, K, R \rangle$, donde:

- ▶ $K \neq \emptyset$, conjunto de mundos posibles.
- ▶ $G \in K$, el mundo actual.
- ▶ $R \subseteq K \times K$ es reflexiva sobre K ; i.e., $(\forall x \in K) xRx$.

Esto es una estructura para M .

Tripleta ordenada $\langle G, K, R \rangle$, donde:

- $K \neq \emptyset$, conjunto de instantes.
- $G \in K$, el instante presente.
- $R \subseteq K \times K$ es reflexiva sobre K ; i.e., $(\forall x \in K) xRx$.

Esto es una estructura para K_t .

Dada una f.b.f. A , un **modelo** para A es una función

$$\varphi: SF \times K \rightarrow \{V, F\},$$

asociada a una estructura $\langle G, K, R \rangle$ para M .

- ▶ SF : conjunto de sub-fórmulas atómicas de A .
- ▶ V : verdadero
- ▶ F : falso

Dada una f.b.f. A , un **modelo** para A es una función

$$\varphi: SF \times K \rightarrow \{V, F\},$$

asociada a una estructura $\langle G, K, R \rangle$ para K_t .

- SF : *conjunto de sub-fórmulas atómicas de A .*
- V : *verdadero*
- F : *falso*



R

R

' aRb ' expresa que a es anterior a b , o que b es posterior a a .

Constreñimientos sobre R :

Reflexividad: $\forall x \in K (xRx)$

Simetría: $\forall x, y \in K (xRy \supset yRx)$

Transitividad: $\forall x, y, z \in K ((xRy \wedge yRz) \supset xRz)$

Axiomas

Reflexividad: $\boxed{f}p \supset p$; $\boxed{p}p \supset p$

Simetría: $p \supset \boxed{f}\diamond f p$; $p \supset \boxed{p}\diamond p p$

Transitividad: $\boxed{f}p \supset \boxed{f}\boxed{f}p$; $\boxed{p}p \supset \boxed{p}\boxed{p}p$

R

Constreñimientos sobre R :

Convergencia: $\forall x, y, z ((xRy \wedge xRz) \supset \exists t (yRt \wedge zRt))$

No-ramificación hacia el futuro:

$\forall x, y, z ((xRy \wedge xRz) \supset (y = z \vee (yRz \vee zRy)))$

No-ramificación hacia el pasado:

$\forall x, y, z ((yRx \wedge zRx) \supset (y = z \vee (yRz \vee zRy)))$

Axiomas

Convergencia: $\diamond \Box p \supset \Box \diamond p$; $\heartsuit \heartsuit p \supset \heartsuit \heartsuit p$

No-ramificación hacia el futuro:

$$(\diamond p \wedge \diamond q) \supset (\diamond (p \wedge q) \vee (\diamond (p \wedge \diamond q) \vee \diamond (\diamond p \wedge q)))$$

No-ramificación hacia el pasado:

$$(\heartsuit p \wedge \heartsuit q) \supset (\heartsuit (p \wedge q) \vee (\heartsuit (p \wedge \heartsuit q) \vee \heartsuit (\heartsuit p \wedge q)))$$

R

Constreñimientos sobre R :

Hay futuro: $\forall x \exists y (xRy)$

Hay pasado: $\forall x \exists y (yRx)$

Densidad: $\forall x, y (xRy \supset \exists z (xRz \wedge zRy))$

Axiomas

Constreñimientos sobre R :

Hay futuro: $\boxed{f}p \supset \blacklozenge p$

Hay pasado: $\boxed{p}p \supset \blacklozenge p$

Densidad: $\boxed{f}\boxed{f}p \supset \boxed{f}p$

