

ANNEXE N° 4

SYSTEME DE LOGIQUE MODALE An

Le système de logique modale An est une extension de Ad, donc aussi de Am.

Règles de formation

- 1.- Si p est une fbf de Ad, p est une fbf de An;
- 2.- Si p est une fbf, wp est une fbf (et pareillement $w'p$, $w''p$, $w'''p$...);
- 3.- Si p est une fbf, Uwp , $Uw'p$, $Uw''p$, $Uw'''p$... sont des fbf.

Tout axiome de Ad est un axiome de An.

Toute règle d'inférence de Ad est une règle d'inférence de An.

En outre, An contient les axiomes et règles d'inférence suivants :

- An1 $Uw(j(wp)Iwjp)$
 An2 $Uw(N(wp)IwNp)$
 An3 $Uw(F(wp)IwFp)$
 An4 $Uw(w(pIq)I.wpIwq)$
 An5 $Uw(w(p+q)I.wp+wq)$
 An6 $BpCUw(wp)$
 An7 $Ew(wI1)$
 An8 $UxwpIwUxp$
 An9 $Uw(w(p^q)I.wp^wq)$

Règles d'inférence

- Rinf n1 Si Uxp est un théorème de Aq, $Uw(p/\overline{x/w})$ est un théorème de An
- Rinf n2 $p :::: \ddot{p}$
 (où \ddot{p} est le résultat de remplacer dans p une fbf par l'une quelconque de ses variantes alphabétiques au regard d'une variable de monde possible, c-à-d = d'une des variables w, w', w'', w''' ...)
- Rinf n3 $p :::: \check{p}$
 (où \check{p} est le résultat de préfixer p d'un des = quantificateurs : Uw, Uw', Uw'', Uw''' ...)

Définitions

- df n1 $/nec(p)/$ eq $/Uw(wp)/$
 df n2 $/poss(p)/$ eq $/NUwN(wp)/$
 df n3 $/Ewp/$ eq $/NUwNp/$

Le calcul modal An est similaire aux U-calculs inventés en 1956 par Meredith (cf. P:19, pp. 42ss).

ANNEXE N° 5

SYSTEME DE LOGIQUE DOXASTIQUE Ad

Nous reproduisons ici les axiomes du système de logique doxastique et épistémique Ad afin d'en rendre la lecture et la consultation plus aisées. (Ces axiomes ont été introduits à la p. 348 de ce même Livre III).

- Ad1 $xopD\bar{N}(xoNp)$
- Ad2 $\underline{F}p+.pIIqD.xopIIxoq$
- Ad3 $p\underline{I}qD.xop\underline{I}xoq$
- Ad4 $xopDWp$
- Ad5 $xo(p.q)DW(xoJp)$
- Ad6 $xop\underline{I}xo(xöp)$
- Ad7 $lop\underline{I}p$
- Ad8 $xöpCxox$
- Ad9 $\underline{H}x+\underline{E}y(x\underline{I}y..xoxDxöy)$
- Ad10 $\underline{H}x+(x\underline{I}Iy)+.yopCEz(xöz\%yöz)$
- Ad11 $Eu(xoy\%zoyD.xo(yu)\%zo(yu))$

df d1 /xöp/ eq /xop.p/

rinf d1 : si p est un théorème de Ad, "Bp" est aussi un théorème de Ad

En outre, comme Ad est une extension de Am, tout théorème de Am est un théorème de Ad, et toute règle d'inférence de Am est une règle d'inférence de Ad.