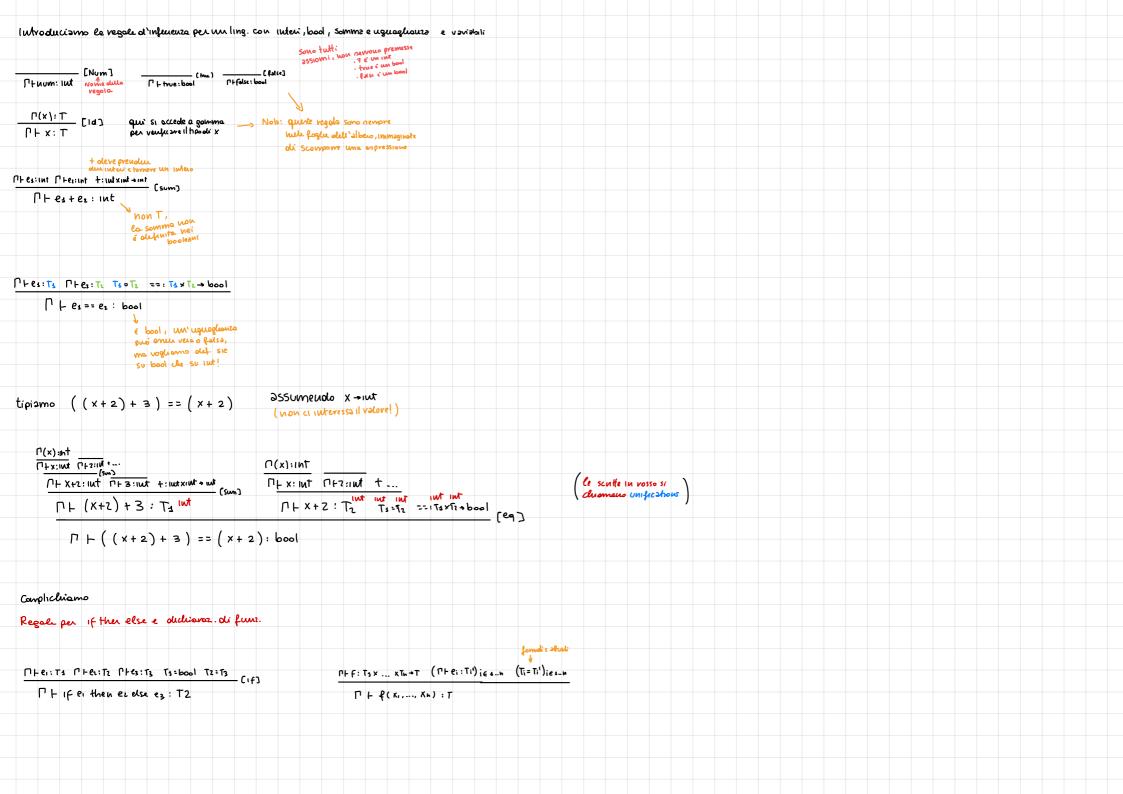
Type Checking	
processo che veufica se la espresscoui sono tipate correttamente	
A SOLID TO S	
Tipo & B, lut,	
· Un unsieme di operationi (E. numeri unteri) · Un unsieme di operationi che si possono effettuare su queivatori (Er. +,-,*,/)	
No. 1 14	
Il nostro obiettivo e: data un'espressione, venificare che sua tipata comettamente	
Ció vieur fatto attraverso l'uso di REGOLE D'INFERENZA	
UMA REGOLAD INFERENZA é composto da un insievne de premessa	: As,, An é da una conclusion A
A. A. Se some vole As Au	Uno,
As An se sono vere As An A sulors A e vera	Una vegola vegola premene Edworde
	f Cluorela 255,0002
Simile alla definizione che si usa in logica, noi siamo interessit	k σi tιρi
quendi As,, An, A in realtá cidiconoil tipo du uma espressione	
e si inducano con The: T dat concesto conce	
Country Camma	
(Mu esemblo of redota e drutto offer, and	
THES: bool Thes: bool Thes: INT Thes: INT	
Thes &&e2: bool The 1 + e2: int	
Come capiamo Il tipo Olulle Vanabili?	
Dipende dal contesto (chiamato) in au si trovano	
	abile! Possiamo peusavla come una funi che presa in input la var. uni dice il tipo neul'ambieute
P(x)=T dove T pur essere book, lut, Note: per revolue vera la Conclusione, la premissa	
PFX:T dive value, althousil la most exp. et typida male!	
$p_{x} = w^{\dagger} = p(x)$: Lut	
η: x+int Γ(x):iwt ×	



didispruoni Se duchiaroumo vor. Aggrovno I, ampiente quinde le dellacez. tornano un ambiente aggiornato $\begin{array}{c|cccc} \Gamma \vdash e : \Gamma' & \times \notin \text{dom}(\text{top}(\Gamma)) & \Gamma = \Gamma' \\ \hline \Gamma \vdash & \Gamma \times = e; & : \Gamma' \\ \downarrow & & \downarrow \end{array}$ Lt 9p: L., Lt 9p: L., (200) Γ[×→τ] simile per le obchossioni di finzioni $\Gamma[x_1 \rightarrow T_2, ..., x_n \rightarrow t_n] + e: T' T' = T f \notin dom(top(P))$ [fin] T + T f(T3 x3, ..., Tn xn) = e Server 6

< non ammette nicorsive hpiamo e senza evere fina contexto

