

# Commentaires Plan

- Inho ?
- Parler des autres modèles
- + d'exemples. ex: ensembles diophantiens (sol<sup>o</sup> d'éq dioph)
- citer la thèse de Church-Turing : ne dépend pas du modèle de calcul !! (plus que Rq 21).  
On peut tester d'autres modèles et on retombe sur la même :  $\{ \}$  spéciaux.
- Citer l'article de Turing sur les nombres calculables ?  
Introduit l'idée d'énumérable (on fait sortir les digits à la 1).  
Donc l'Inho.
- Faire + de liens entre les thms.
- Expliquer qu'il y a pas soit oui et non ms aueri je sais pas et non je sais pas c'est pas je sais. Compl(Compl( $\cdot$ ))  $\neq \cdot$ .  
Partiales de la fonc<sup>o</sup> implémentée. // sur  $\cdot$  partielles.
- On ne peut pas énumérer l' $\{ \}$  des fonc<sup>o</sup> réc.
- Définir  $\langle \mathbb{N} \rangle$  !!
- Ecrire des techniques du type ? pour montrer qu'un thm est réc. énum (pr l'union, ...)
- Plan fait trop liste.
- Exemple du casier affairé concret vs pb arrêt abstrait (direct)  
↳ non calculable  
↳ div.
- Parler bcp plus de codage !!  
Passer des  $\{ \}$  aux  $\{ \}$  aux  $\{ \}$  aux  $\{ \}$ .  
 $\{ \}$  des entiers pairs n'est pas un  $\{ \}$ . On peut les coder par le codage usuel.  $\rightarrow$   $\{ \}$ .  
De là bien différencier  $\mathbb{N}$  et  $\langle \mathbb{N} \rangle$   
être + précis !!
- Exemple de non RE: ensemble dénomb  $\{ \}$  non  $\{ \}$  machine de Turing <sup>énum.</sup>
- $\{ \}$  des  $\{ \}$  non dén. et  $\{ \}$  des RT dén. de  $\{ \}$  non RE.