

# Introduction à l'Informatique Théorique

Master Systèmes Complexes  
2009/2010

Cours (20h) : Eric Thierry

TD (10h) : Jonathan Grattage

# L'informatique

- Usage courant :
  - Utilisation de logiciels.
  - Développement de logiciels.
  - Technologie.
- Science :
  - Élaboration de connaissances universelles.
  - Raisonnement logique.
  - Observation/expérimentation (dans certains cas).

# La science informatique

- **Science du calcul** (dont traitement de l'information).
- **L'informatique théorique** : fondements logiques et mathématiques de la science informatique.
- **L'informatique à part ça** :

architecture (hardware)	réseaux
systemes (d'exploitation)	sécurité
langages de prog	compilation
bases de données	intelligence artificielle
interface homme/machine	.....
- **Computer science / computer engineering**

# L'informatique théorique

## Informatique théo.

Théorie de la calculabilité

Théorie de la complexité

Théorie des automates ↔

Théorie de l'information

Sémantique

Algorithmique (générale  
puis par domaine)

## Maths & logique

Logique mathématique

Combinatoire

Théorie des langages

Théorie des graphes

Interaction avec presque  
tous les domaines des  
maths (algèbre,  
analyse, probas, ...)

# Questions fondamentales

- Que veut dire *calculer* ? (**modèles de calcul**)
- Est-ce que tout est calculable (quitte à disposer d'assez de ressources) ? (**calculabilité**)
- Quand on peut calculer, de quelles ressources a-t-on effectivement besoin (temps, espace, ...) ? (**complexité**)

# Des mots

*Turing*

$\lambda$ -calcul

P

*Hilbert*

*Church*

Automates

Complétude

Indécidable

*Gödel*

*Babbage*

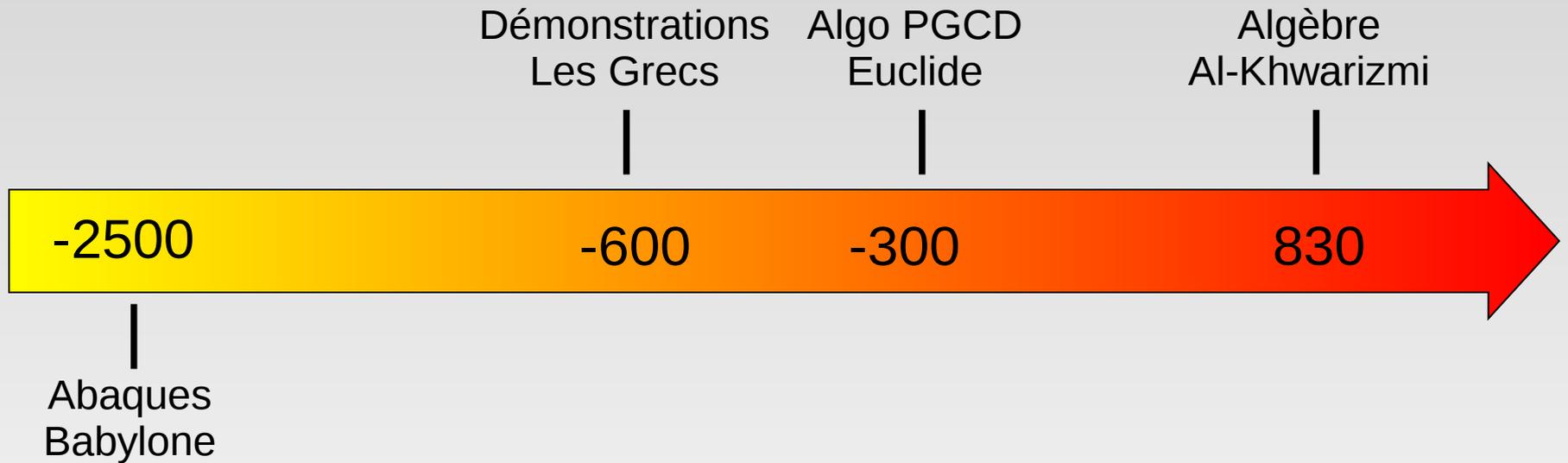
Machine universelle

Récurusif primitif

NP

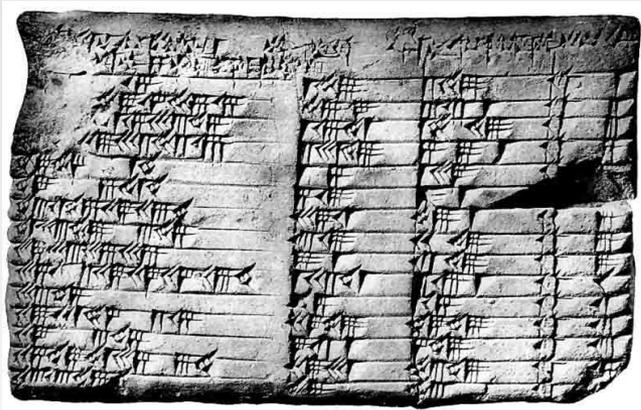
*von Neumann*

# Histoire : il y a longtemps

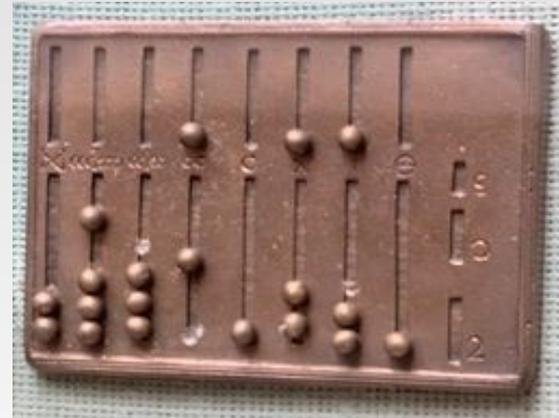


# Antiquité

- Abaque : instrument mécanique plan facilitant calcul.
- Babylone -2400, Egypte, Chine, Inde, Grèce, Rome ...



Tablette d'argile  
Babylone (-1800)



Abaque romain  
(1er siècle)

# Grèce antique

- Approche plus abstraite des mathématiques.
- Mathématiques associées à la philosophie.
- Naissance de la démonstration (Thalès, Pythagore, Hippocrate, Eudoxe, Euclide ...).

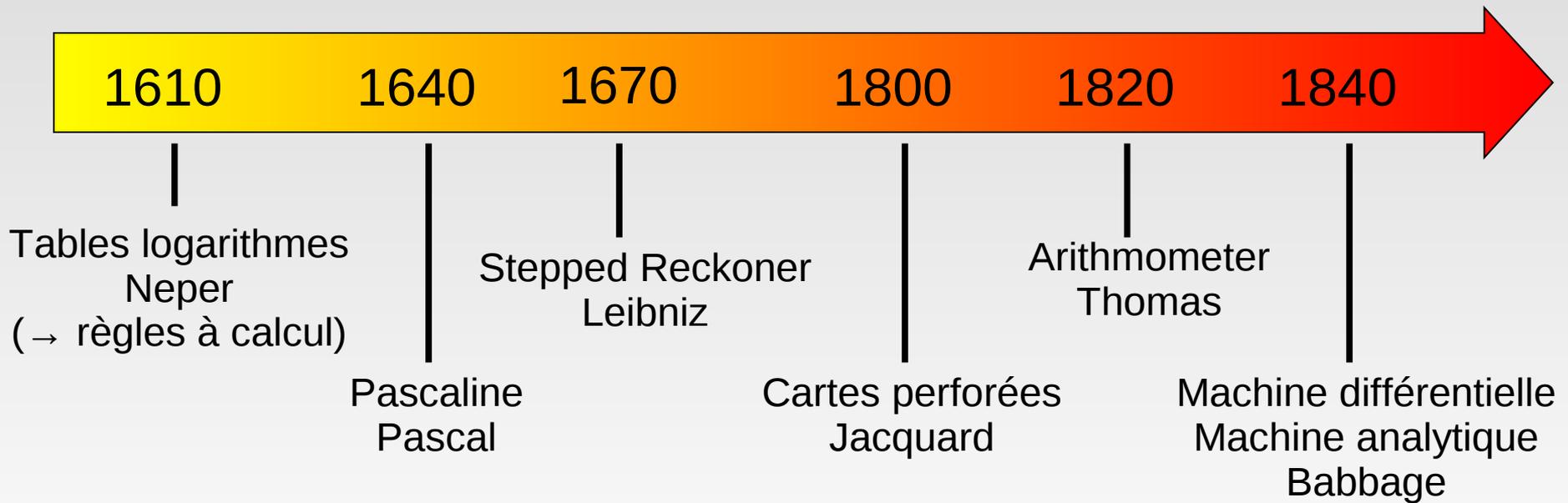
# Grèce antique

- *Les Eléments* (13 livres) : une synthèse avec traitement axiomatique et systématique en géométrie et arithmétique (déf., axiomes, théo., démo, rigueur).
- Algorithme de calcul du PGCD (Livre 7) : plus ancien algorithme non trivial connu.

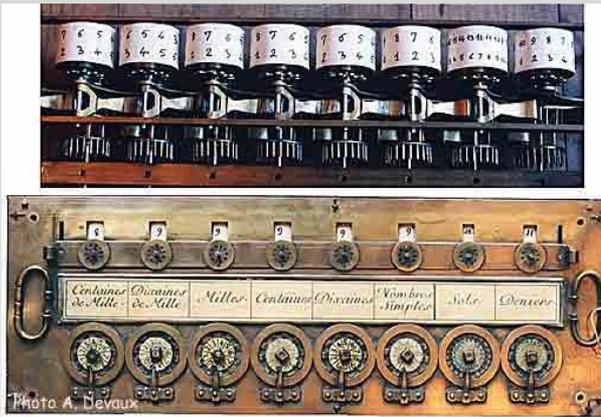


Euclide  
(-325 - -265)

# Histoire : il n'y a pas si longtemps



# Les premières calculettes



Pascaline  
(Pascal, 1640)  
+, -, (x), (/)

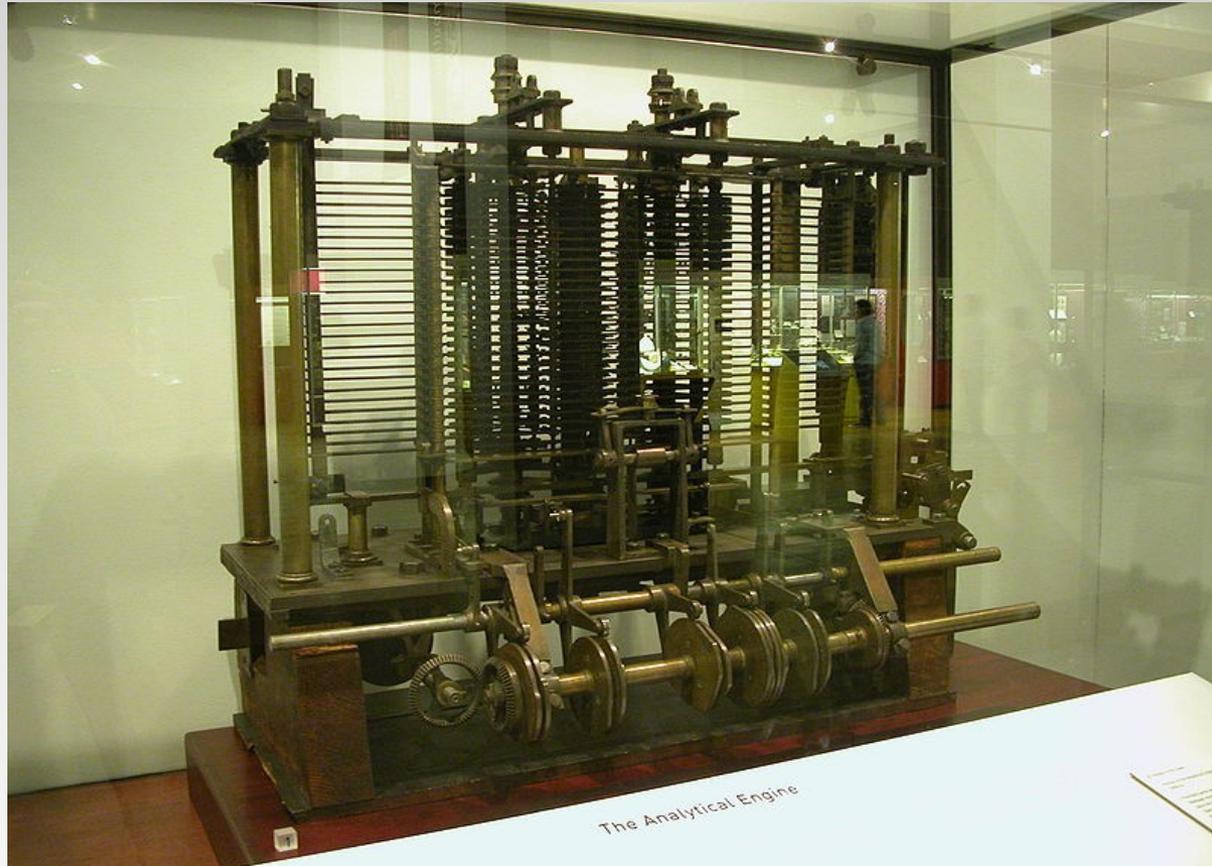


Stepped Reckoner  
(Leibniz, 1670)  
+, -, (x), (/)

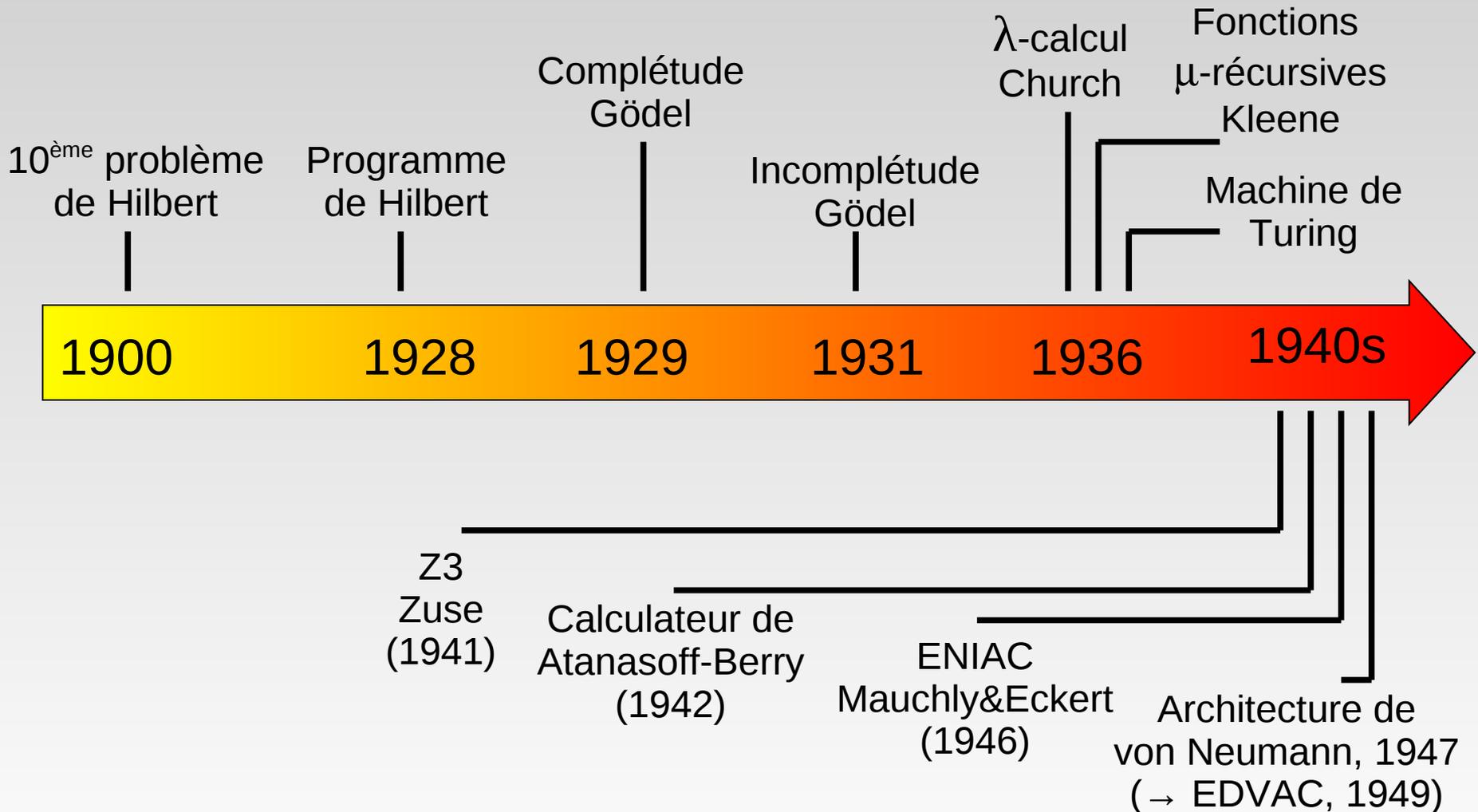


Arithmomètre  
(Thomas, 1820)  
+, -, x, /

# Babbage



# Histoire : la naissance



# Problèmes de Hilbert

- Au 2ème congrès des mathématiciens (1900), Hilbert présente 23 problèmes.
- 10<sup>ème</sup> problème : « Trouver un procédé qui peut déterminer par un nombre fini d'opérations si un système d'équation diophantiennes admet une solution ou non ».



Hilbert  
(1862-1943)

# Programme de Hilbert

- Nouveau congrès (1928) et trois questions fondamentales sur les mathématiques :
  - Complétude ?
  - Cohérence / consistance ?
  - Décidabilité ?



Hilbert  
(1862-1943)

# Logique mathématique

- Complétude d'une théorie mathématique : tout énoncé valide est démontrable.
- Cohérence d'une théorie mathématique : est-il possible de démontrer un énoncé et sa négation ?
- Décidabilité d'une théorie mathématique : existe-t-il une **procédure** pour décider si un énoncé est valide ou non ?

# Valide / Démontrable

- Ensemble d'énoncés (règles de syntaxes)
- Ensemble d'axiomes
- **Énoncé valide** : tout modèle satisfaisant les axiomes satisfait aussi l'énoncé.
- **Énoncé démontrable** (pour un système de déduction fixé) : pouvant être obtenue à partir des axiomes avec les règles d'inférence du système (règles de transformations syntaxiques).

# De la complétude

- Complétude de la logique du premier ordre, par Gödel (1929).
- Exemples d'énoncés :

$$\exists x \forall y P(x, y) \rightarrow \forall y \exists x P(x, y)$$

$$\exists x \forall y P(x, y) \rightarrow \forall y \exists x P(x, y)$$



Gödel  
(1906-1978)

# De l'incomplétude

- Incomplétude de l'arithmétique, par Gödel (1931).
- Dans sa démonstration, Gödel utilise une notion de fonctions calculables.



Gödel  
(1906-1978)

# Calculabilité

- Church et Kleene introduisent des définitions équivalentes d'une classe générale de fonctions calculables.
- Fonctions récursives :

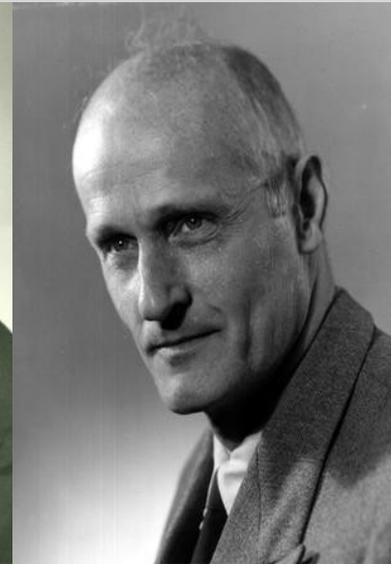
$$f(0, x, y) = x$$

$$f(n+1, x, y) = f(n, x+y, y+2)$$

$$f(n, 0, 1) ?$$



Church  
(1903-1995)



Kleene  
(1909-1994)

# Calculabilité

- Machine abstraite :



- Indécidabilité de l'arrêt des machines de Turing.
- Indécidabilité de la logique du premier ordre.



Turing  
(1912-1954)

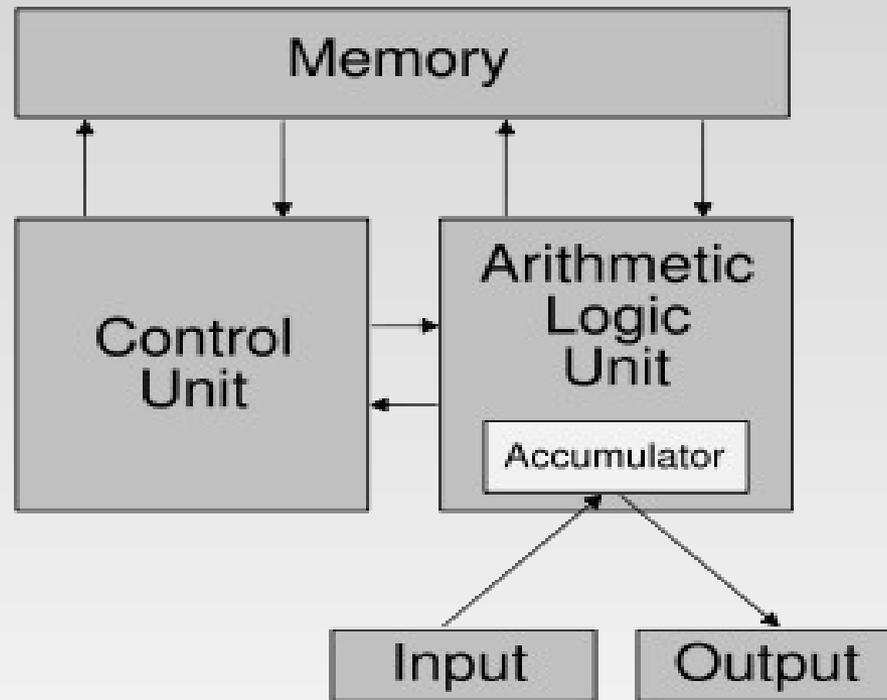
# Thèse de Church (1943)

- Les notions de fonctions calculables qui ont été formalisées sont :
  - équivalentes (**affirmation démontrée mathématiquement**)
  - exactement la formalisation de la notion intuitive de calcul / procédure / algorithme (**philosophie**).

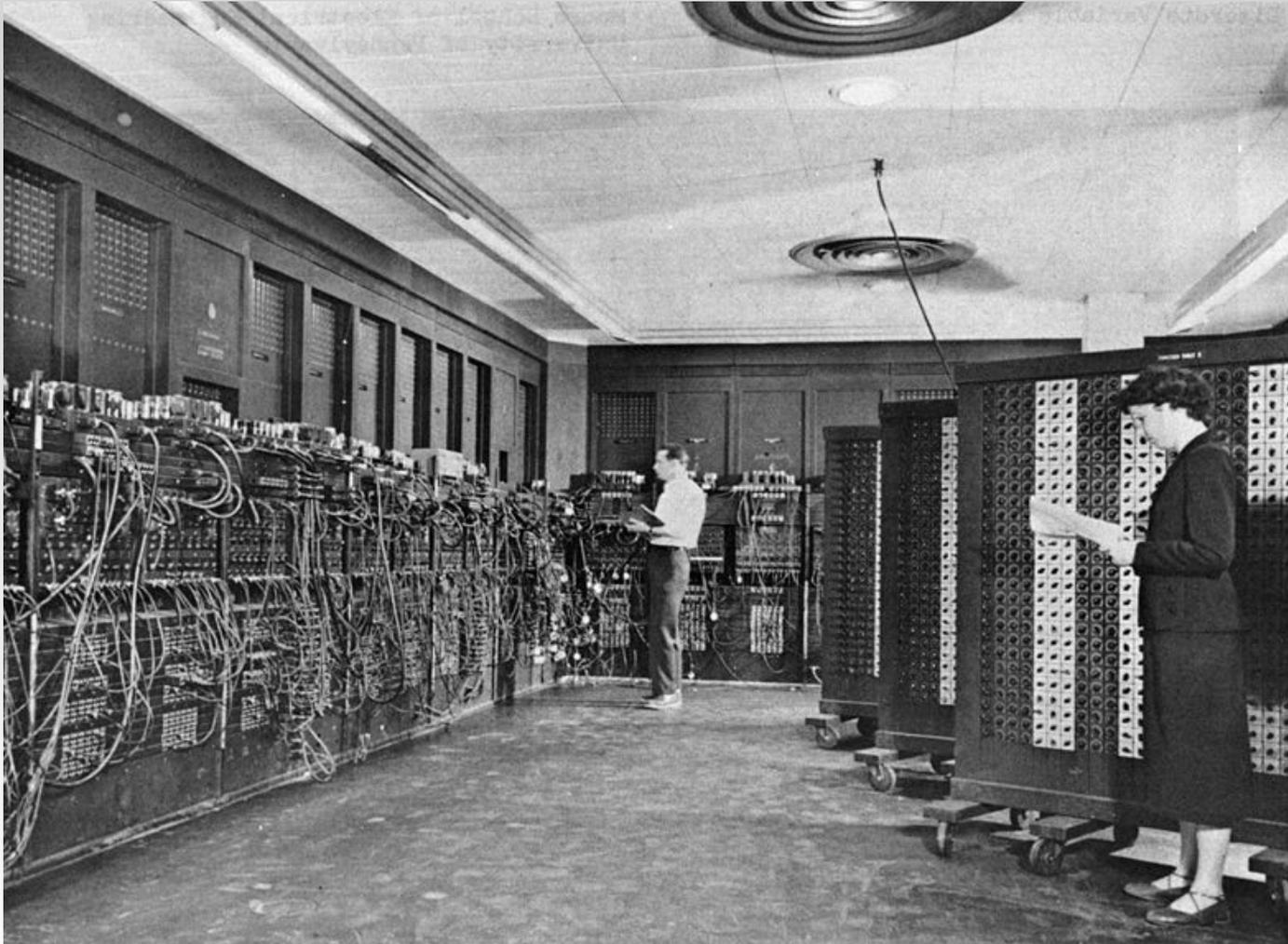


Church  
(1903-1995)

# von Neumann architecture



# ENIAC



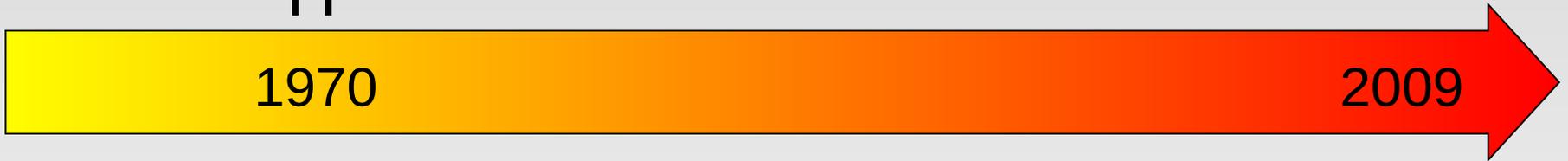
# Histoire : les temps modernes

10<sup>ème</sup> problème  
Matiyasévitch

$P = NP ?$   
Cook & Levin

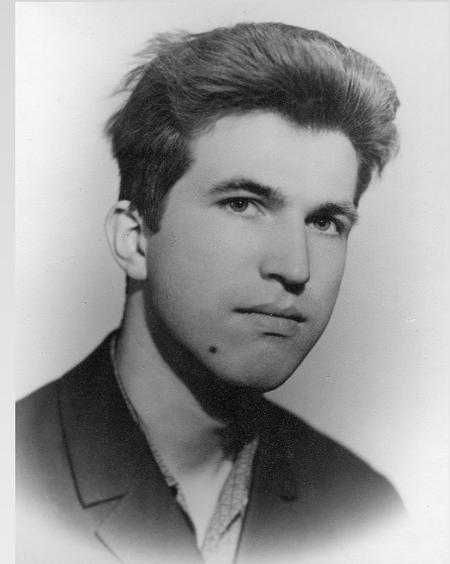
1970

2009



# 10<sup>ème</sup> problème de Hilbert

- Matiyasevitch démontre l'indécidabilité du 10<sup>ème</sup> problème de Hilbert (1970).



Matiyasevitch  
(1947-)

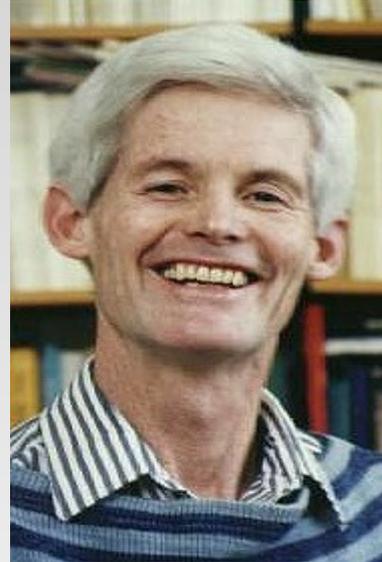
# Complexité

- Problèmes polynomiaux ( $P$ ) : problèmes pour lesquels on peut trouver une solution en temps polynomial, càd borné par  $n^p$  où :
  - $n$  est la taille des données,
  - $p$  est un exposant fixé (ne dépendant que du problème).
- Problèmes  $NP$  : problèmes pour lesquels on peut vérifier en temps polynomial si une solution candidate est valide.

# Complexité

- Conjecture introduite simultanément par Cook et Levin (1970):  $P \neq NP$  ?
- Millenium problem (2000)

\$ 10000000



Cook  
(1939-)



Levin  
(1948-)