

# Architecture et Système

Stefan Schwoon

Cours L3, 2023/2024, ENS Paris-Saclay

# Organisation

---

Cours: Lundi 13h45–15h45, 1Z61 (Stefan Schwoon)

TP: Mercredi 13h45–16h45, 1S53 (Nicolas Margulies et Théo Vignon)

Contrôles de connaissances : 2 Projets + Examen (un tiers chacun)

Seconde session : rattrapage d'examen, projets non rattrapables

Transparents etc : <http://www.lsv.fr/~schwoon/>

E-mail: [schwoon@lsv.fr](mailto:schwoon@lsv.fr)

Bureau: 2U56

# Contenu du cours

---

## Contenu

Comment fonctionne un ordinateur ? Que se passe-t-il à l'intérieur ?

Aspects matériel (architecture) et logiciel (système)

## Exemples :

matériel : circuits, assembleur, représentation de données, mémoire, interruptions, ...

logiciel : shell, programmation système, système fichiers, réseau, ...

# Contenu du cours

---

## Objectifs:

Connaissances pratiques pour vos tâches quotidiennes, p.ex. en expérimentation, programmation, manipulation de données etc

Système d'exploitation : Linux/POSIX

Langages utilisés : assembleur (un petit peu) et surtout C

# Littérature

---

## Architecture :

John P. Hayes, *Computer Architecture and Organization*, McGraw Hill (3rd edition)

## Système d'exploitation :

Andrew S. Tanenbaum, *Operating systems*, Prentice Hall

# Contenu d'aujourd'hui

---

Historique (très) abrégée des ordinateurs

Développement de l'architecture

Début sur les circuits logiques

# Les premières machines de calcul mécaniques

---

Au 17e siècle : Wilhelm Schickard / Blaise Pascal / Gottfried Leibniz

Machines mécaniques, basées sur le système décimal

Pascaline : addition, subtraction (par complément)

Machine de Leibniz : multiplication en plus (grandes problèmes mécaniques)

motivation : astronomique (S.), calcul financier, impôts (P.), philosophique (L.)

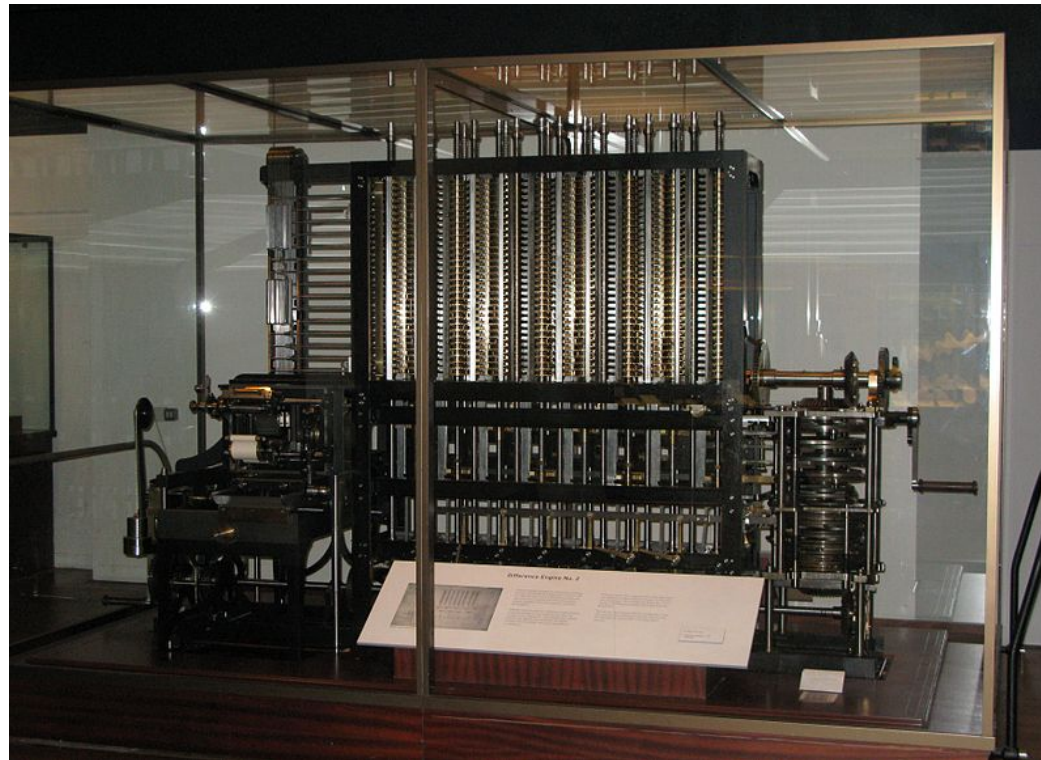
production en masse : à partir du 19e siècle (Thomas de Colmar)

# Première machine dite programmable

**Difference Engine** (1822-1832) de Charles Babbage

Une opération (l'addition) appliquée simultanément à plusieurs registres

“Programmation” consiste en déterminant les valeurs initiales



Source: Wikimedia Commons, utilisateur geni; reconstruction exposée au Musée de la Science, Londres



# Fonctionnement de la Difference Engine

---

Fonctionnement (permet de calculer des polynômes) :

pour  $n$  registres, fixer les valeurs initiales  $x_1^{(0)}, \dots, x_n^{(0)}$ ;

appliquer la règle  $x_{i+1}^{(k+1)} := x_i^{(k)} + x_{i+1}^{(k)}$ , pour  $1 \leq i < n$  et  $k \geq 0$

La machine réellement construit avait 3 registres à 6 chiffres.

Motivation : calcul automatique des tableaux mathématiques

Problèmes mécaniques empêchent une construction efficace

Innovations : mémoire, itération

# Machine théorique conçue par Babbage

---

**Analytical Engine** (travail théorique, jamais mis en production)

Opérations multiples (addition/multiplication/. . .)

**Séquence** d'opérations programmable avec branchement conditionnel

# Fin 19e/début 20e siècle

---

Améliorations mécaniques et en utilisabilité

Des machines construites pour un but précis :

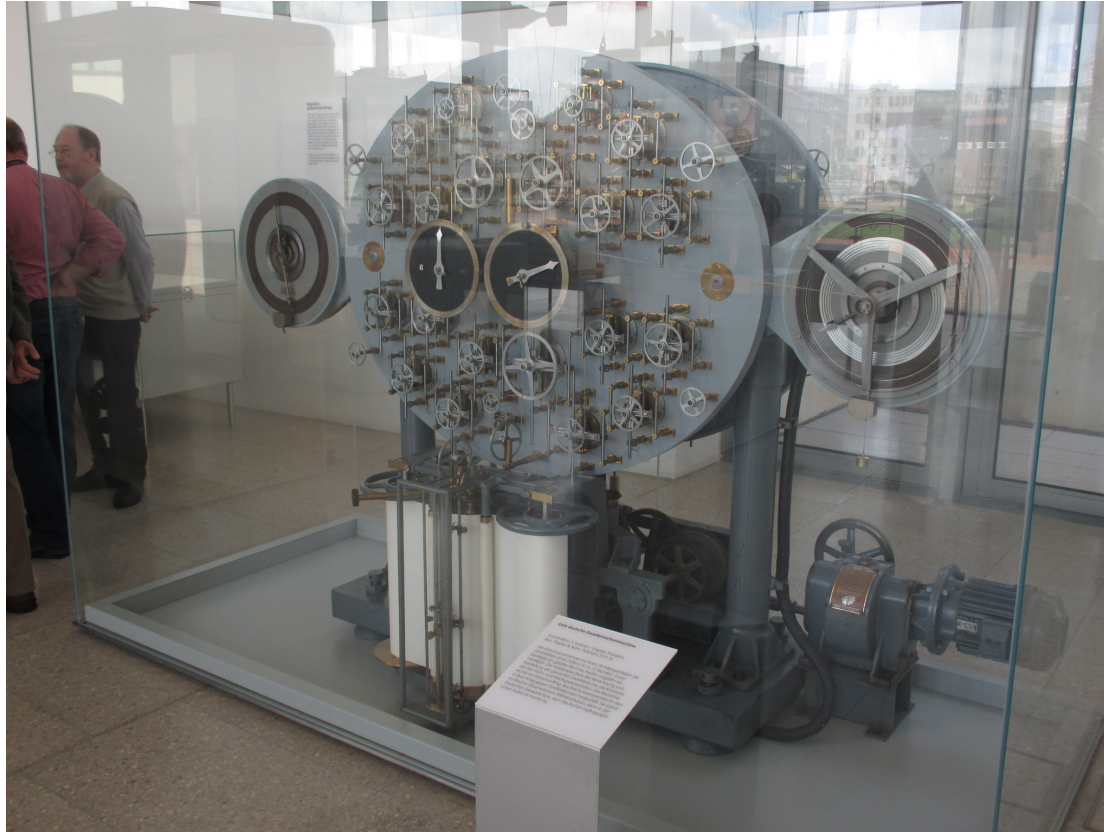
*calculatrices* utilisés par les ingénieurs, navigateurs, militaires, ...

automation dans la production des tableaux résultants

Encore des machines mécaniques basées sur le système décimal.

# Exemple d'une machine analogue

Calculatrice de marées de 1915



machine exposée au Musée allemand maritime, Bremerhaven

Calcule les marées d'un port donnée (dans la mer du nord) pour un an dans 12h

# La “machine” de Turing

---

Alan Turing (1936)

Conception théorique d'une machine universelle :

ruban infini pour stocker des données + un état interne

la machine lit un symbole à la fois, se déplace par une position et modifie son état selon des règles fixes

*Machine de Turing universelle*: peut simuler d'autres machines de Turing

⇒ un programme est une donnée

Modèle reconnu comme étant équivalent en pouvoir à un ordinateur quelconque;  
terminaison indécidable

# Les années 1930

---

Les machines de Konrad Zuse : Z1 (1938) and Z3 (1941)

fonctionnement électro-mécanique

calcul **binaire**, virgule flottante

programmation avec des **boucles** (mais pas de branchement conditionnel)



Source: Wikimedia Commons, utilisateur Venusianer; réplique exposée au Musée allemand, Munich

# Pendant la guerre

---

**Colossus** (britannique, 1943, pour briser des codes)

existence connue publiquement depuis les années 1970

construit pour un objectif précis, pas universelle, pas vraiment programmable

calcul binaire

**Mark I** (américaine, 1944, calcul ballistique et bombe atomique)

calcul décimal

programmable par bande perforée

Turing-complet

# Les premiers ordinateurs électriques

---

## ENIAC (1946)

construit à l'Université de la Pennsylvanie

Poids : 30 tonnes; 18.000 tubes électroniques

encore décimal (20 registres à 10 chiffres)

programmable en (dé)branchant des câbles

temps requis pour une multiplication: 3 ms

utilisé pour des calculs ballistiques



# Les ordinateurs construits par von Neumann

---

## EDVAC (1951)

Calcul binaire

programme stocké en mémoire

instructions de la forme  $(a_1, a_2, a_3, a_4, op)$ :

appliquer  $op$  sur les données aux adresses  $a_1$  et  $a_2$ , stocker le résultat à  $a_3$ ,  
prochaine instruction à  $a_4$ .

branchement conditionnel: comparer les données à  $a_1, a_2$ , continuer soit à  
 $a_3$  ou à  $a_4$ .

---

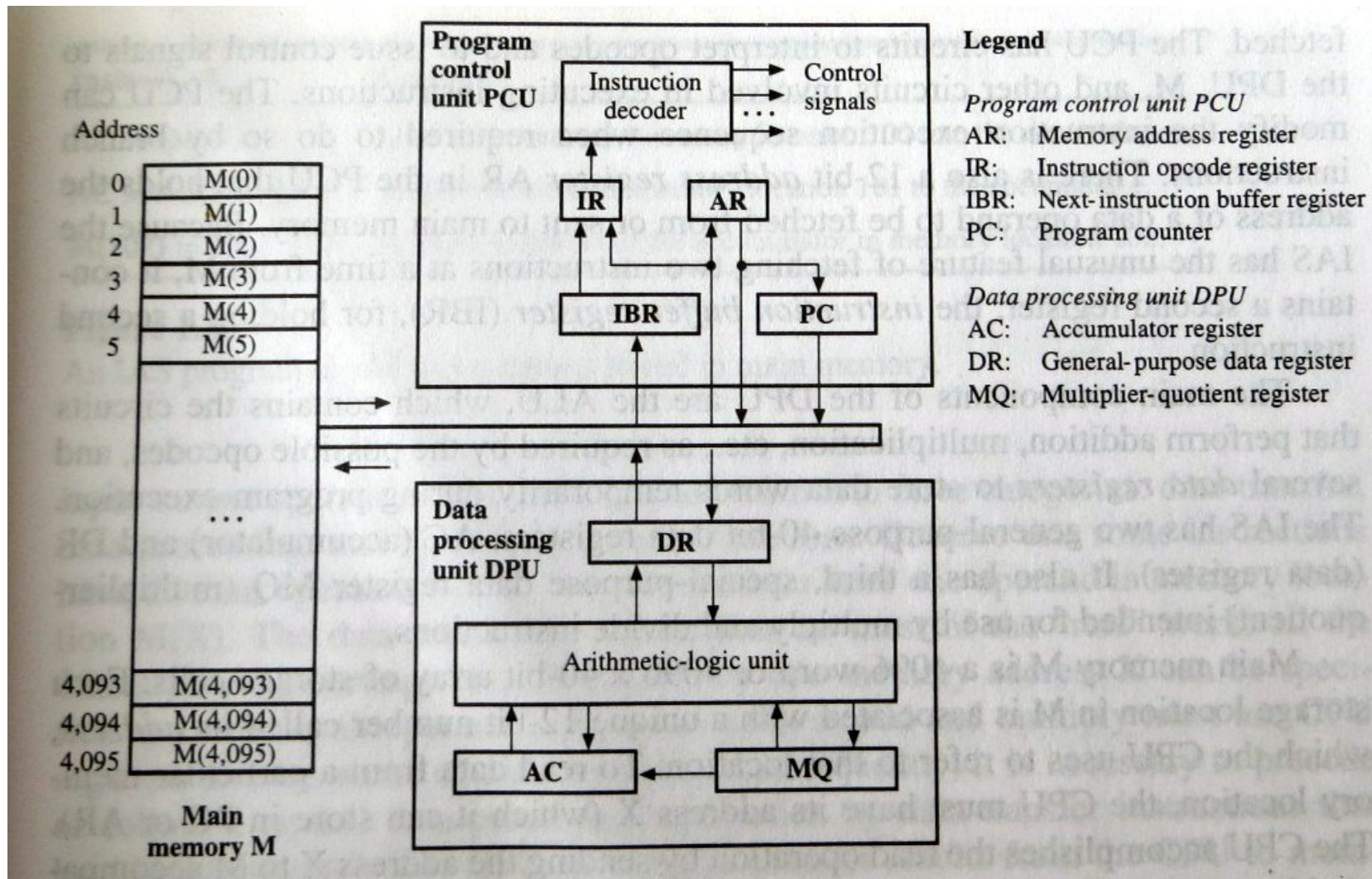
La **machine de l'IAS** (construit à Princeton)

mémoire:  $4096 = 2^{12}$  cellule ('mots') de 40 bit

notion d'un *processeur central* et *unité arithmétique-logique* (CPU et ALU)

considérée comme le prototype de l'architecture moderne

# Architecture de l'IAS



# Instructions de l'IAS

---

Un mot dans la mémoire peut être interprété soit comme une instruction, soit comme une valeur numérique.

Interpretation numérique : entier ou virgule fixe entre -1/+1

Instruction : un mot = 2 instructions de 20 bits

format  $(op, a)$  pour manipuler mémoire et registres

– op: code d'opération (8 bit) / a = adresse de 12 bit

transfert de données entre mémoire et registres/entre registres

addition/multiplication

opérations de contrôle (branchement conditionnel, code automodifiant)

# Ordinateurs de “deuxième génération” (50s-60s)

---

Couche physique :

remplacement de tubes par des transistors

plus petit, moins cher, plus rapide, plus fiable

Architecture:

instructions plus puissantes : adressage indirect, registres d'index

registres et opérations pour les virgules flottantes

réursion (opération sur pile)

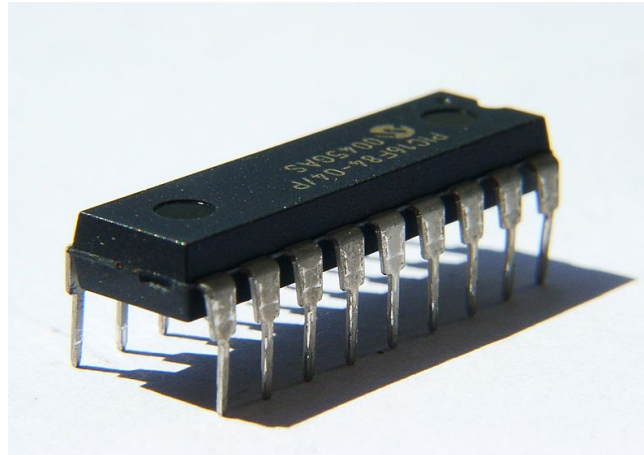
# Ordinateurs de “troisième génération” (1960s-70s)

---

Arrivée des **circuits intégrés** (IC)

beaucoup de transistors sur un espace énormément réduit

→ opérations plus rapides



Mémoires à vitesses différentes (cache); intégrée soit sur IC, soit ailleurs

# Optimisations (À partir des années 80)

---

Découpage du processeur en plusieurs sous-unités travaillant en parallèle sur des tâches bien précises : obtention d'une instruction, décodage, exécution, ...

Mise en place de plusieurs unités d'exécution *concurrentes*

Développement d'une couche de micro-architecture :

une instruction assembleur est découpée en plusieurs micro-instructions

ordonnancement de ces micro-instructions sur plusieurs unités en parallèle

exécution "hors-ordre", prédiction des branches, exécution spéculative, ...