

Principes des systèmes informatiques

Olivier Ridoux

▶ To cite this version:

Olivier Ridoux. Principes des systèmes informatiques. Licence. France. 2021. hal-03213341

HAL Id: hal-03213341 https://univ-rennes.hal.science/hal-03213341v1

Submitted on 30 Apr 2021

HAL is a multi-disciplinary open access archive for the deposit and dissemination of scientific research documents, whether they are published or not. The documents may come from teaching and research institutions in France or abroad, or from public or private research centers. L'archive ouverte pluridisciplinaire **HAL**, est destinée au dépôt et à la diffusion de documents scientifiques de niveau recherche, publiés ou non, émanant des établissements d'enseignement et de recherche français ou étrangers, des laboratoires publics ou privés.

qualifie partois de top-down. plage en sous-systèmes fonctionnellement plus simples dans une approche qu'on de lignes. Nous proposons donc de comprendre ces systèmes par leur dèsassemex. le programme d'un système informatique peut comporter plusieurs milliards les considere comme un assemblage de leurs composants les plus elementaires, Il est vrai que les systèmes informatiques sont extrêmement complexes quand on

matérialisation. Mais pour voir tout cela il faut accepter de changer d'habits. beaucoup de choses. On voit aussi que la dématérialisation n'est qu'une autre dne ja virtualisation prend un sens precis qui n'est plus mysterieux, mais explique ment stables et valent donc la peine d'être expliqués ((G) au verso). On voit aussi weuf des systèmes informatiques obeit à de grands principes qui sont extrêmed'utilisateur et à prendre celui de scientifique. On voit alors que le fonctionne-Nous proposons une autre lecture de ces systèmes qui oblige à quitter l'habit

magidue dui domine notre compréhension de ces systèmes. comme le code on le numeridue, on voit que c'est l'esoterisme et la pensee qui seraient intrinsèques à ces systèmes. Quand le tout est désigné par des mots vient parachever l'édifice en insistant sur la virtualisation et la dématérialisation aujourd'hui ; on appelle parfois cela l'économie numérique. Un autre discours nouvelle marche du monde, que les objets et metiers de demain sont inconnus Jes nues anx antres. Nons sommes abrenvés d'un discours qui énonce que c'est la le vendeur. Nous sommes emportés dans un flux d'innovations qui se substituent uonz u gyouz bas a antres explications due celles aounées par le tapticant on par Nous sommes utilisateurs de nombreux systèmes informatiques pour lesquels

Introduction

Olivier Ridoux - 2020

saupitemrofni Principes des systèmes

mais deliberement bottom-up.

Petzold (Microsoft Press, 2000). Une autre introduction aux systèmes informatiques, • « Code: The Hidden Language of Computer Hardware and Software », Charles sout traités, mais comme des objets physiques éclairés par des principes physiques. 2007). Une autre façon de changer d'habits ; quelques systèmes informatiques y « ra buysidne bar les oplets dnotigieus », Cédric Ray et Jean-Claude Poizat (Belin, bien conçus et très utilisés dans les 1er cycles universitaires nord-américains.

2004), multi-réédités. Deux ouvrages d'introduction à la science informatique : très et « Computer Science Illuminated », Nell Dale et John Lewis (Jones & Bartlett, • « Computer Science, an overview », J. Gleen Brookshear (Addison Wesley, 2003) informaticiens devraient l'avoir lu.

• « The new Turing Omnibus », Alexander Dewdney (Owl Books, 2001). Tous les des principes des systèmes informatiques qui ont plus de 80 et 70 ans.

2008), et « First Draft of a Report on the EDVAC », John Von Neumann (1945). Pour Alan Turing (1936), à lire dans « The Annotated Turing », Charles Petzold (Wiley, .« On Computable Numbers with an Application to the Entscheidungsproblem ».

2012, et livre MII Press, 2015). Pour la defense du principe d'en revenir aux grands « Great Principles of Computing », Peter Denning (conférence Purdue University,

Bibliographie

de la durabilité va certainement en faire de futurs grands principes. thermodynamique ou de la conservation de l'énergie. Pourtant, la prise en compte foulonts pas la conception des systèmes informatiques, ex. les principes de la D, anfres brincipes, pourtant bien connus dans d'autres sciences, ne gouvernent

être approfondies séparément, et le sont dans des enseignements spécialisés. a dentite informatique qui justement possede ces trois facettes. Toutes pourraient lité (Denning, 1972) ou le calcul spéculatif, et plus fondamentalement le concept Shannon (1948). Certains concernent plusieurs facettes, comme le principe de loca-Neumann (1945), la mémorisation et la communication des symboles, avec La sélection des principes évoqués ici concerne le calcul, avec Turing (1936) et Von

tidues et à en parler scientifiquement. zour des grands principes du sident a mieux comprendre les systemes informamatiques depuis très longtemps à des échelles et dans des contextes très divers. Ils gouvernent sont destinés à durer. Ces principes gouvernent les systèmes infor-

Même si les systèmes décrits ici peuvent devenir obsolètes, les principes qui les

Conclusions

Stand principe, tres iargement utilise, compiementaire du principe de localite. calcul avant qu'il ne soit demandé s'appelle le calcul spéculatif. C'est aussi un reponses du dictionnaire sans avoir a explorer le web. Cette taçon de realiser un raient être posées. La réponse à une question précise s'obtiendra en combinant les recherche enregistre ainsi les réponses à toutes les questions simples qui pourqictionnaire mot -> pages sans attendre qu'une question soit posée. Le moteur de moteurs de recherches explorent systématiquement le web en mettant à jour un tout serait a retaire pour repondre a une autre question. Au lieu de ceia, les recherche en réaction à chaque question, car cela prendrait trop de temps. En plus, parcourir tout le web à la recherche des pages désirées. On ne peut pas faire cette la question Trouver des pages web qui contiennent les mots X et Y demande de Les moteurs de recherches utilisent un type particulier de data-centre. Répondre à

tout sera gouverné par le principe de localité. emprunteront progressivement le chemin inverse quand elles ne serviront plus. Le disques SSD, puis à de la mémoire pour être utilisables par les calculs. Elles mais frès lentes). Les données migreront des bandes à des disques durs, à des tiques. Ex. l'archivage utilisera des bandes magnétiques (de très grande capacité, stockage/archivage ou de communication. Ce sont donc aussi des entités informapartois des dizaines de milliers, pour offrir des services sécurisés de calcul, de (partois plutôt un atelier) qui rassemblent de nombreuses entités informatiques, Plus grand, on trouve les datacentres (datacenter en anglais). Ce sont des usines

mots de parité, on a des secteurs ou des disques de parité. Seueranx comme ceini de la redondance, mais ici au lieu d'avoir des bits ou des robustesse, qu'aucun n'a individuellement. On y retrouve à l'œuvre des principes aurs de taçon a taire emerger des proprietes globales de capacite, de vitesse et de (redundant array of inexpensive disks). L'idée est d'assembler plusieurs disques hatwi jes bins befits des Braugs skafemes, on peut s'interesser aux systemes KAID

me de concevoir un système fiable avec des composants qui ne le sont pas. bable individuellement devient certain collectivement. On doit affronter le problenombreux composants il y en a toujours qui ne marchent pas ; ce qui était improprincipes liés à leur taille. Un de ces nouveaux principes est que lorsqu'il y a de Les grands systèmes utilisent les mêmes principes que les petits, plus de nouveaux

composés de très peu d'éléments. Qu'en est-il de systèmes plus grands ? Le système de fichiers et le port USB sont de tout petits systèmes informatiques

Vers de très grands systèmes

zrrap dui permet a un systeme de mettre en piace sa phase stable.

moins pendant le temps de la négociation. C'est un exemple du principe du bootmenter le mode commande avec une consommation électrique marginale au USB! Pour résoudre ce problème d'œut et de poule, tout objet USB doit implèsive. Mais l'esclave doit utiliser le port USB pour négocier le droit d'utiliser le port bont tonctionnet, et le maitre peut retuser la connexion si la demande est exces-Chaque objet doit donc négocier avec le maître les ressources dont il a besoin

de l'échange de données quand on y dépose un fichier.

Un même objet peut fonctionner sous plusieurs modes, ex. un baladeur fait aussi données au mieux, comme pour un baladeur USB en mode lecture.

4. échange isochrone : garantie de débit stable et normé, préservation des aes aouuees' comme bont nue cle USB.

3. échange de données : débit au mieux (best effort), garantie de préservation

trèquence suffisante pour donner l'impression que le périphérique commande. pour une souris, un clavier ou un joystick. Le maître scrute le périphérique à une 2. IHM (interface homme-machine) : débit faible et mode interruptif, comme

1. commande : qui implémente le protocole de base.

des variations/combinaisons de quatre grands modes de tonctionnement: Il existe de nombreux objets USB avec des comportements tres différents qui sont

ex. une imprimante, et a autres qui comptent sur i alimentation OSB. plus de 5 V et 200 mA (= 1 W) par port. On distingue des objets auto-alimentés, Le port USB permet au maître de fournir de l'électricité à ses esclaves, mais pas

maitre en meme temps.

treduence tres elevee, ce qui donne l'impression que tous ecnangent avec le anomailes. Le mairre adresse ses ordres tour à tour à chard des esciaves à une rs reponse bien/mai reçu est possible parce que des redondances detectent les

on = maître → esclave : bien/mal reçu, recommencez trame 3 = esclave -> maitre : bien/mal reçu, recommencez on = esciave → maitre : réponse de l'esciave trame ∠ = maître → esclave : complément de l'ordre reame t = maitre -> esciave : un ordre

tiative. Le protocole USB de base est une séquence de trois trames : pheriques USB. Le propre de cette organisation est que le maitre a toujours l'inirôle de maître, ex. un PC, et toutes les autres jouent celui d'esclave, ex. les périniquer dans une relation qu'on appelle maitre-esclave. Une des entités joue le Le port USB (Universal Serial Bus) permet à des entités informatiques de commu-

Le port USB

L'entité informatique et ses relations

Un système informatique est bien sûr un système artificiel (3 au verso). En isoler des sous-systèmes est aussi une vue de l'esprit, tellement les interactions entre sous-systèmes sont denses. C'est pourtant ce qu'on fait tout le temps.

L'entité informatique de base calcule et stocke des symboles, et les communique à d'autres entités avec qui elle est en unité de calcul relation. Dans ce modèle, l'entité infor-

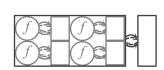
matique est composée d'une mémoire et d'une unité de calcul (UC) qui exécute cycliquement le programme



STORE(mémoire, f(LOAD(mémoire))) où f est la fonction caractéristique de l'UC, ex. la spécification d'un processeur.

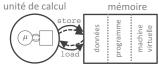
On préférera penser en termes de symboles plutôt que de bits ou de nombres. Un symbole est un élément distinguable des autres éléments d'un ensemble fini. Des chiffres sont évidemment des symboles, mais pourquoi se limiter aux chiffres binaires? Des lettres sont aussi des symboles, mais pourquoi se limiter à l'alphabet romain? Et pourquoi pas les symboles \$, €, ¥ et £? Ou ℜ, �, � et ☻? On appelle vocabulaire, souvent noté V, l'ensemble des symboles utilisés.

Ce modèle peut être décliné de nombreuses facons, ex, en multipliant les UC pour former des processeurs multicœurs. Cependant, sa déclinaison la plus importante est de mettre en œuvre le



principe de Von Neumann (1945), lui-même inspiré de la machine de Turing (1936), selon lequel la fonction f de l'UC est d'interpréter des symboles stockés en mémoire qu'on appelle des instructions. C'est le principe du programme stocké en mémoire

Avant cette idée, on déterminait la fonction réalisée par un calculateur en changeant le câblage de son UC : depuis on la détermine en déposant un programme en mémoire. Ce principe se dé-



cline à son tour en multipliant les couches d'interprétation, que ce soit en mémoire ou dans l'UC. C'est la base de la virtualisation, qui permet à une entité informatique d'en simuler d'autres, comme par exemple une machine Java.

Le système de gestion de fichiers (SGF) sur disque (HD)

Le principe modèle-vue-contrôle est une façon raisonnée de décrire un système :

• Le modèle décrit le schéma d'organisation d'un système. Ex. les habitants d'un SGF sont des fichiers et des répertoires, auxquels l'utilisateur donne des noms arbitraires. Les fichiers contiennent des données de taille quelconque. Les répertoires sont des dictionnaires qui associent à des habitants du SGF leur nom arbitraire. On dit qu'un répertoire contient un habitant du SGF si il connaît son nom.

• La vue décrit ce que le système dévoile de son contenu. Pour un SGF, deux styles de vue sont utilisées : un style graphique qui montre les répertoires sous la forme d'un arbre (ce qu'ils ne sont pas en général), ou un style commande qui montre le contenu d'un répertoire particulier, le répertoire de travail, via des commandes comme 1s, et cd pour changer de répertoire de travail.

 Le contrôle décrit la façon d'interagir avec le système. Dans le style commande, le contrôle du SGF est exprimé par des commandes comme mkdir, touch et cp pour créer des habitants, rmdir et rm pour les supprimer, et my pour changer le nom d'un habitant ou le changer de répertoire.

Comparé à un nommage plat (où un répertoire contient tous les fichiers) le nommage hiérarchique (où des répertoires en contiennent d'autres) permet des accès beaucoup plus rapides pour peu de stockage en plus. Ex. soit des répertoires de taille T (ex. T=10), contenant chacun T répertoires, le tout sur n niveaux (ex. n=6), le dernier niveau ne contenant que des fichiers. Il y aura donc N=Tⁿ fichiers (= 10⁶). Le temps d'accès moyen sera de l'ordre de $T \times log_T N$ (= 60) et le volume total des répertoires de N+N/T (= 1.1×106), alors qu'avec le nommage plat le temps d'accès et le volume seraient de N (= 106). Ce principe est utilisé partout, du SGF au WWW.

Une problématique d'un SGF est de réaliser ces fonctions sur un disque dur magnétique (4 au verso) où (a) les noms sont conventionnels (piste×secteur) et pas arbitraires, (b) les tailles de fichiers sont quelconques et indépendantes de celle, fixe, des secteurs, et (c) l'accès à un secteur est environ 106 plus lent que l'accès à une mémoire. Les réponses à ces questions sont de (a) traiter les répertoires comme des fichiers dont le dictionnaire est le contenu. (b) répartir les contenus des fichiers et des répertoires sur plusieurs secteurs, et (c) utiliser une partie de la mémoire pour y représenter la partie du HD la plus utile à un instant donné ; c'est le cache.

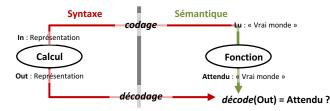
L'usage d'un cache repose sur le principe de localité. Ce principe permet de prévoir le futur proche en observant le passé récent selon l'hypothèse que ce qui s'est passé récemment a une grande probabilité de se reproduire prochainement. Pour le SGF, cela permet d'estimer la partie utile du HD à un instant donné, de la stocker dans le cache et d'accéder au cache plutôt qu'au disque, c-à-d. 10⁶ fois plus vite.

Le bit de mémoire

Le bit de mémoire (b) représente la capacité de se souvenir d'un choix parmi deux options. Deux bits permettent de se souvenir d'un choix parmi quatre, et plus généralement, n bits donnent la capacité de se souvenir d'un choix parmi 2ⁿ. Inversement, pour se souvenir d'un choix parmi p, il faudra $\lceil \log_2 p \rceil$ bits (1 au verso).

Un octet (o) est un groupe de 8 bits. Bit et octet forment la base d'une famille d'unités construites comme celles du système international (SI) : ex. bxs-1 (vitesse de transfert), €xo-1xs-1 (coût du stockage entretenu) ou Go (giga-octet). Les préfixes kilo, méga, giga, etc., qui valent des puissances de 103 dans le système SI, sont parfois utilisés comme des puissances de 210 pour mesurer les systèmes informatiques. Si pour kilo (103 ou 210) l'erreur n'est que de 2,4 %, pour téra (1012 ou 240) elle est de presque 10 %. On peut donc préférer les préfixes de la Commission électronique internationale : kibi, mébi, gibi, etc., qui sont bien des puissances de 210.

Les bits sont utilisés pour représenter des données sous des codifications conventionnelles. De telles codifications concernent les caractères, ex. ASCII ou UTF, les nombres, ex, les codages binaires, en complément à deux ou en virgule flottante. mais aussi les images, la vidéo, le son, etc. Dans tous les cas, il est important de bien comprendre la différence entre le « vrai monde » et sa représentation. Les systèmes informatiques ne voient que des représentations et il faut toujours s'assurer que ce qui résulte des calculs sur les représentations a du sens dans le vrai monde (O) au verso). Des catastrophe extrêmement graves ou coûteuses se sont produites faute d'avoir retenu ce grand principe.



Une représentation est souvent imparfaite par construction : arrondi, domaine borné, discrétisation, compromis précision-coût. Attention aux abus de représentations, ex. utiliser virgule flottante parce qu'il y a des virgules ou complément à deux parce qu'il y a un signe, alors que des représentations plus sobres seraient plus adaptées, ex. en changeant d'unité pour éviter les virgules (ex. € → millième) ou en changeant de zéro pour éviter les signes (ex. $^{\circ}C \rightarrow ^{\circ}K$).

Le bit d'information

Intuitivement, on a le sentiment que deux messages de même taille peuvent ne pas être aussi informatif l'un que l'autre. Ex. pour 32 caractères tous les deux II a gelé en janvier à Rennes est une banalité alors que II a gelé en juillet à Rennes est un événement. On a aussi le sentiment que le même contenu informatif peut être exprimé de facon plus ou moins compacte, ex. Autrefois les trains proposaient une première classe, une seconde classe et une troisième classe ou Autrefois les trains proposaient trois classes. On constate aussi que parfois on fait exprès de ne pas choisir la forme la plus compacte : ex. chez le notaire, L'appartement comporte 3 (trois) pièces. On introduit des redondances exprès.

La théorie de l'information de Claude Shannon formalise ces observations, permet de les mesurer, et leur donne un sens. Dans cette théorie, un bit d'information est ce qui divise par deux l'incertitude sur le message recu. Ex. si les symboles A et B sont équiprobables, chacun des symboles du message ABA divise par deux l'ensemble des huit messages possibles, mais en français chaque symbole de l'alphabet divise l'incertitude par une quantité qui lui est propre. Par exemple, dans le message Que sais-je ? on est presque certain de trouver le u après le Q. On note $h(s) = -\log_2 p(s)$ l'information portée par un symbole s de probabilité p(s). L'entropie H d'un vocabulaire V est la moyenne pondérée des informations portées par ses symboles, $H(V) = \sum_{s \in V} p(s) \times h(s)$.

Même si il faut distinguer quantité de mémoire et quantité d'information, les deux sont liées. Shannon montre que la taille d'un message (mesurée en bit de mémoire) est toujours supérieure à celle de son contenu informatif (mesuré en bit d'information), mais qu'il est possible de compresser le message pour lui donner une taille très proche de celle de son contenu informatif. Le taux de compression est limité par l'entropie.

Inversement, introduire des redondances augmente la taille d'un message mais permet de retrouver son contenu initial, même quand le message a été altéré. Shannon montre dans quelle mesure il est possible d'introduire des redondances qui permettent de détecter les altérations, de les localiser et de les corriger.

Les systèmes informatiques sont composés d'éléments très nombreux à toutes les échelles, ex. plusieurs milliards d'abonnés internet, mais aussi plusieurs milliards de transistors dans un circuit intégré, ou plusieurs milliers de milliards de cellules magnétiques dans un disque dur. Les deux résultats de Shannon sont alors largement utilisés pour permettre de résister aux pannes inévitables de l'un ou l'autre élément en introduisant des redondances, et pour optimiser leur fonctionnement en compressant les données.

Mathématiques et éléments de contexte : mathématiques et <mark>systèmes informatiques</mark> — lire, apprendre, comprendre.

Pliage: recto visible (autre face), traits gris rentrants et traits rouges saillants. Découper selon le trait rouge entre les deux 🛑, puis achever le pliage.

Prérequis

Tous les modules qui précèdent celui-ci (notamment CODAGE et INF1), ainsi que leurs prérequis, sont des prérequis de celui-ci.

1 Puissances, logarithmes et exponentielles

Soit un entier n positif, la nême puissance d'un nombre réel positif x, notée x^n , est le produit de n copies de x. On appelle n l'exposant de la puissance. Cette opération est inversible, et son inverse est la racine nême d'un nombre x, notée $\sqrt[n]{x}$. On montre que $x^{a+b} = x^a \times x^b$ et $x^{a\times b} = (x^a)^b = (x^b)^a$, et on convient par extension que $x^{-n} = 1/x^n$ et $x^{1/n} = \sqrt[n]{x}$, et que $x^{a/b} = \sqrt[b]{x}$. Noter que $(x^a)^b$ n'est généralement pas égal à $x^{(a^b)}$.

Une fonction logarithme f est définie par la propriété que $f(x \times y) = f(x) + f(y)$. On en déduit que f(1) = 0. Si on impose que f est dérivable, alors on doit avoir f'(x) = k/x. La fonction logarithme naturel (ou népérien), In, est la solution de ce système quand k = 1. On montre que In est définie de 0 à $+\infty$, et que son image croît strictement de $-\infty$ à $+\infty$, que In $x^a = a \times \ln x$ et que In $(x/y) = (\ln x) - (\ln y)$. Noter que pour x suffisamment grand on a $\ln x \ll x$, et que pour x voisin de 1 on a $\ln x \approx x - 1$.

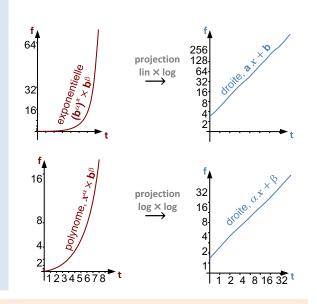
On observe que In est inversible, et on appelle exponentielle, e(x), son inverse. On montre que e'(x) = e(x). On appelle nombre d'Euler la valeur e(1) = 2,718..., et on la note e. On convient que $e^x = e(x)$. On montre que $e^{x+y} = e^x \times e^y$ et $e^{x+y} = (e^x)^y = (e^y)^x$, et que $e^{-x} = 1/e^x$. On convient que $e^x = e^{x \times \ln a}$, ce qui généralise l'opération puissance à des exposants quelconques. Noter que $(a^x)^y$ est en général différent de $a^{(x^y)}$.

Dans le cas général, on note b = e(1/k), et on appelle la solution du système logarithme en base b, noté \log_b . On montre que $\log_b b^x = b^{\log_b x} = x$, que $(\log_b b') \times (\log_{b'} b) = 1$ et $\log_b x = (\log_b x) / (\log_{b'} b)$. On voit que $\ln x = \log_b x$ et $\log_b x = \ln x / \ln b$.

On montre enfin enfin que pour tout $\alpha > 0$, b > 1, on a $\lim_{x \to \infty} x^{\alpha}/\log_b x = \infty$ et $\lim_{x \to \infty} b^x/x^{\alpha} = \infty$; une puissance, aussi faible soit-elle, finit toujours par dépasser un logarithme, et une exponentielle finit toujours par dépasser une puissance. Ce sont 3 ordres de grandeurs très différents.

Le logarithme permet des changements de variable intéressants. Quand la mesure d'un phénomène croît d'un facteur constant à chaque pas de temps, on dit que sa croissance est exponentielle, car $f(t) = k^{t-t_0} \times f(t_0)$. Ces phénomènes sont difficiles à représenter par une courbe car le rapport entre les plus petites valeurs et les plus grandes est énorme : ex. environ 8 milliards sur l'histoire des capacités des disques durs depuis leur invention en 1956, alors qu'une feuille ou un écran ne font que 1000 pixels de haut. Utiliser le logarithme dans la présentation de ce genre de données permet de mieux en rendre compte graphiquement.

- Le changement de variable $(t, f(t)) \rightarrow (t, \log_b f(t))$, c-à-d. afficher $\log_b f(x)$ plutôt que f(x) à l'abscisse x, rend le graphe de f plus lisible et l'hypothèse de croissance exponentielle facile à vérifier si les points s'alignent sur une droite ; on appelle cela la projection lin \times log.
- Le changement de variable $(t, f(t)) \rightarrow (\log_b t, \log_b f(t))$, c-à-d. afficher $\log_b f(x)$ à l'abscisse $\log_b x$ plutôt que f(x) à l'abscisse x forme la projection $\log \times \log_b S$ son avantage est que le graphe des phénomènes qui ont une croissance polynomiale y tend vers une droite dont la pente est le degré du polynôme. C'est un moyen très simple de vérifier si un phénomène a une croissance polynomiale ou non, et si oui quel est son degré.



3 Éléments d'une théorie des systèmes

Si on veut que système judiciaire, système nerveux, système solaire et système de gestion de fichiers partagent une notion commune de système on ne peut que la définir d'une façon très vague. On dira qu'un système est caractérisé par des entités et par les relations qu'elles entretiennent. Ex. les entités du système solaire sont le Soleil, les planètes et tous les corps qui orbitent autour du Soleil et des planètes, tous entretenant des relations d'attraction gravitationnelle. De même, les entités d'un système de fichiers sont des fichiers et des répertoires qui entretiennent une relation de contenant-contenu : contient \subseteq répertoires \times {fichiers \cup répertoires}, car un répertoire peut contenir des fichiers et des répertoires.

Un système peut être naturel, ex. le système solaire, ou artificiel, ex. le système judiciaire. Qu'il soit naturel ou non, un système peut être une vue de l'esprit, un modèle, construit pour simplifier l'analyse, ex. le système Terre-Lune, ou le système judiciaire quand il fait abstraction des questions sociales ou de santé mentale. Un système a en général une notion de dedans et de dehors qui permet de déterminer quelles sont les entités du système. Cette frontière peut être conventionnelle, ex. les limites du système solaire, ou être concrète, ex. la membrane plasmique des cellules biologiques. De même, les entités peuvent être concrètes, ex. la Lune, ou bien abstraite, ex. une société anonyme. Même concrètement délimité, un système peut être ouvert ou fermé. Dans le premier cas, il entretient des relations avec son extérieur, dans le second cas, non. En pratique, il n'existe pas de système fermé, même si on essaye souvent d'en construire en laboratoire dans des situations d'expérimentation, ex. en thermodynamique.

Le plus souvent on décrit un système dans une phase stable, c'est-à-dire obéissant à des règles qui semblent pouvoir durer indéfiniment, et qui semblent durer depuis toujours, ex. le système solaire, la vie cellulaire, la nationalité française, le cycle du carbone en climatologie. Ce sont des vues de l'esprit commodes, mais ça ne dit rien de la création de ces systèmes dont on sait bien qu'ils n'ont pas toujours existé ainsi et qu'ils n'existeront pas toujours. On parlera de phase transitoire pour la période où de nouvelles règles se mettent en place.

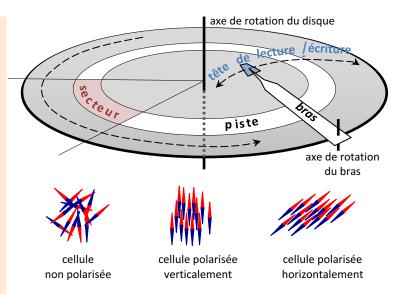
Les entités d'un système peuvent elles-mêmes être analysées comme des systèmes ; on les appellera des sous-systèmes. Souvent, on attribue à des systèmes des propriétés qu'on n'attribue pas à leurs sous-systèmes. Ex. la vie, propriété qu'on attribue aux cellules et aux systèmes biologiques dont elles sont des sous-systèmes, mais qu'on n'attribue pas aux organites et biomolécules qu'elles contiennent. Il en est de même pour les propriétés macroscopiques des matériaux, ex. couleur, brillance ou dureté, qu'on ne peut pas attribuer aux atomes dont ils sont composés. On appelle ces propriétés des propriétés émergentes. Ce concept est parfois résumé dans l'adage Le tout est plus que la somme des parties, mais aussi parfois contesté en affirmant qu'il n'y a pas émergence mais simplement ignorance des mécanismes profonds de ces systèmes.

4 Un sous-système nommé disque dur magnétique

Un support de stockage de masse persistant permet de mémoriser une grande quantité de données sans autre apport d'énergie que pour lire et écrire. Le disque dur magnétique (hard drive, HD) est un support de stockage persistant qui coexiste dans les systèmes informatiques avec la bande magnétique et le disques SSD.

En 1956, IBM commercialisait le premier disque HD. Son principe est celui d'un disque fait d'un matériaux léger et rigide, ex. verre ou aluminium, revêtu d'une couche ferromagnétique et tournant à vitesse constante autour d'un axe normal à sa surface (aujourd'hui, environ 5000–7000 tr/min, soit env. 1 tour en 10 ms). La surface est divisée en anneaux concentriques qu'on appelle des pistes.

Soumis à un champ magnétique localisé, des groupes de particules ferromagnétiques (formant chacun une cellule) s'orientent (se polarisent) de façon cohérente alors que les groupes voisins gardent leur position initiale. Inversement, une cellule polarisée induit une variation localisée de champ magnétique. On convient donc que les deux valeurs possibles d'un bit de mémoire correspondent à deux polarisations opposées d'une cellule. Le principe de la lecture/écriture est de déplacer au-dessus du disque une tête de lecture/écriture capable d'induire ou de détecter une variation de champ magnétique. À cette fin, la tête de lecture est placée au bout d'un bras qui peut osciller dans le plan du disque de tel sorte que la tête puisse survoler à la demande n'importe quelle piste du disque.



La surface du disque est aussi divisée en secteurs géométriques, et l'intersection d'une piste et d'un secteur géométrique est simplement appelée secteur. Pour fixer les idées on peut dire qu'un disque comporte quelques dizaines de secteurs géométriques et quelques dizaines de milliers de pistes. La capacité d'un secteur est le nombre de cellules magnétiques qu'on peut y distinguer : ex. quelques millions. Les nombres de cellules par secteur, nombres de secteurs par pistes et nombres de pistes sont les facteurs qui déterminent la capacité totale du disque. Depuis 1956, ces nombres n'ont fait qu'augmenter, permettant à la fois la diminution de la taille des disques et l'augmentation exponentielle de leur capacité (environ un doublement tous les deux ans).

L'unité d'échange avec un disque dur magnétique est le secteur. Le secteur désiré est identifié par ses numéros de piste et de secteur géométrique. Que se soit pour lire ou écrire un secteur il faut d'abord positionner la tête de lecture au-dessus de sa piste, puis attendre que la rotation du disque amène le secteur désiré sous la tête de lecture/écriture, puis faire l'opération demandée (lire ou écrire). Le positionnement du bras et la rotation du disque (1/2 tour en moyenne, soit environ 5 ms) font qu'un accès disque peut prendre quelques dizaines de millisecondes, alors qu'un accès mémoire ne prend que quelques dizaines de nanosecondes. C'est un million de fois plus lent.

Le disque dur à semi-conducteurs, (solid-state drive, SSD) est une autre solution de stockage de masse persistant qui remplace progressivement le disque dur magnétique. Utilisant une toute autre technologie que le disque dur magnétique, le transistor à grille flottante, il partage cependant avec lui une unité d'échange assez volumineuse (env. 4000 octets), et un temps de traitement meilleur mais encore assez long, environ 0,1 ms, soit 10 mille fois plus lent que la mémoire.

2 Quelques sommes et produits de suites finies

La somme et le produit étant des opérations associatives, commutatives, ayant chacune un élément neutre, on en dérive des opérations de sommes et produits itérés : $\sum_{i \in [bi \ bs]} t_i \ \text{et} \ \prod_{i \in [bi \ bs]} f_i \ \text{où} \ \text{les} \ t_i \ \text{et} \ f_i \ \text{sont} \ \text{des termes} \ \text{et} \ \text{facteurs} \ \text{dépendants} \ \text{de} \ \text{i. Si} \ \text{l'intervalle} \ \text{des indices} \ \text{est vide, la valeur conventionnelle de l'expression est l'élément} \ \text{neutre} \ \text{de} \ \text{l'opération, ex. 0 pour la somme et 1 pour le produit, mais aussi Faux pour la disjonction (V), qui est une sorte de somme, et Vrai pour la conjonction (Λ), qui est une sorte de produit.$

Certaines sommations doivent être connues. Il est même bon de savoir les retrouver : $\sum_{i \in [1\,n]} i$: la somme des n 1^{ers} entiers est égale $n \times (n+1) / 2$. Ex. $\sum_{i \in [1\,17]} i = 17 \times 18 / 2$

= 153. • $\sum_{i \in [0 \text{ nf}} x^i$: la somme des n 1ères puissances de x est égale à $(x^n-1)/(x-1)$. Ex. $\sum_{i \in [0 \text{ nf}} 2^i$

Il est bon aussi de se rappeler quelques transformations élémentaires :

• $\sum_{i \in [0 \text{ n}]} (k \times t_i) = k \times \sum_{i \in [0 \text{ n}]} t_i \text{ et } \sum_{i \in [0 \text{ n}]} k = k \times n$, si k ne dépend pas de i.

• $\sum_{i \in [0 \text{ n}]} (s_i + t_i) = \sum_{i \in [0 \text{ n}]} s_i + \sum_{i \in [0 \text{ n}]} t_i$. Attention, rien de tel pour $\sum_{i \in [0 \text{ n}]} (s_i \times t_i)$!

5 Quelques dates

1936 : publication par Alan Turing de son modèle de calcul et preuve de l'existence de machines de Turing universelles où un programme est traité comme une donnée.

1937 : démonstration par Claude Shannon de ce que l'algèbre de Boole est un bon modèle du calcul électronique.

1945: publication par John Von Neumann de son modèle d'architecture qui réalise l'idée de programme en mémoire traité comme une donnée.

1948: publication par Shannon de sa théorie de l'information. Cette théorie gouverne une grande partie des systèmes de communication, mais aussi des systèmes de calcul comme ceux de *deep learning*.

1961 : publication par Rolf Landauer de son principe qui relie calcul et énergie. Principe largement ignoré des concepteur de systèmes informatiques.

1972: publication du principe de localité par Peter Denning. Ce principe gouverne un très grand nombre de dispositifs d'accélération des calculs et des communications. Remarquons du même auteur ce beau principe :

Solidarity, not software, generates collaboration.

6 Quelques chiffres

 $= 2^{n} - 1$

Les chiffres qui suivent sont mondiaux (population > 7,7 milliards). Ils sont de 2018-2019. L'unité de temps est l'année, sauf quand une autre unité est spécifiée.

- Plus de 4 milliards d'internautes ; la moitié en Asie (un milliard égale 10⁶ ou environ 2³⁰).
- Environ 28 milliards d'objets connectés.
- Plus de 1,9 milliard de sites web utilisant plus de 333 millions de noms de domaine.
- Plus de 2000 milliards de recherches internet (65 000 par seconde) ; 92 % via Google.
- Environ 260 millions de PC vendus (~ 8 par seconde), 160 millions de tablettes et 1400 millions de smartphones.
- Environ 150 000 péta-octets de trafic internet (un péta vaut 10¹⁵ ou environ 2⁵⁰).
- Un système logiciel complexe (ex. Linux, Windows ou Android) compte plusieurs millions de lignes de code.
- Le dépôt des logiciels de Google compte plusieurs milliards de lignes de code.
- Un processeur intégré compte plusieurs milliards de transistors.

O N'oubliez jamais!

Un modèle est toujours imparfait, mais peut être utile, et c'est tout ce qu'on peut lui demander (d'après George Box 1978, voir aussi les cartes à l'échelle 1/1 de Jorge Luis Borges 1946 et celles de Lewis Carroll 1893 pour des exemples de perfection inutilisable).

L'informatique ne travaille que sur la représentation des choses ; il lui faut des capteurs et des actionneurs pour toucher les choses. Par contre, travailler sur des représentations de représentations de ... est courant. Par exemple, 440 est une représentation d'un entier qui est la mesure en hertz d'une fréquence, 0x1B8 est une autre représentation du même entier, et la₃ est une autre représentation de la même fréquence. La fréquence double, l'octave, pourrait être représentée par 880, 0x370 ou la₄. Il faut toujours se demander ce qui a du sens par rapport à ce qui est modélisé et ce qu'on va en faire.