

# IA 101

## Chapitre 1 Complexité de description

# Algorithmic Information Theory

```
def pi(N):
    Pi4 = 0
    for i in range(N):
        Pi4 += (-1)**i /float(2*i+1)
    return 4* Pi4
```

# Algorithmic Information Theory

# Information algorithmique :

- Ce qui reste quand toute redondance est enlevée
  - Information pure
  - Compression parfaite

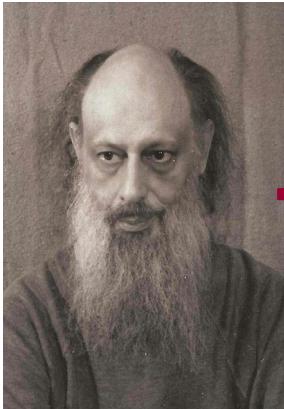
```
def pi(N):
    Pi4 = 0
    for i in range(N):
        Pi4 += (-1)**i /float(2*i+1)
    return 4* Pi4
```

# Algorithmic Information Theory

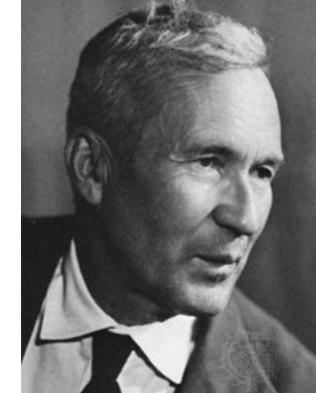
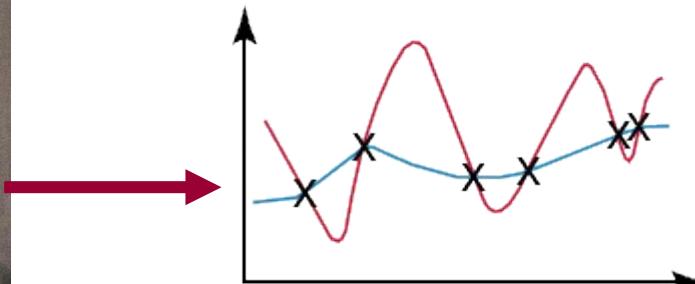
- Information is compression
- Induction is compression
- Coding is compression
- Storing is compression
- Forgetting is compression
- Visualizing is compression
- Sketching is compression
- Probability is compression
- Learning is compression
- Proving is compression
- Relevance is compression
- **“Comprehension is compression”**
- Pattern recognition is compression
- Image synthesis is compression
- Abduction is compression
- Analogy is compression
- Responsibility is compression
- Intelligence is compression
- Humour is compression
- Creativity is compression
- Emergence is compression
- . . .

← Gregory Chaitin

# Algorithmic Information Theory



Ray Solomonoff



Andrei Kolmogorov



Gregory Chaitin



11001000011000011101111011101100111110100100001001010111

Gödel's first incompleteness theorem

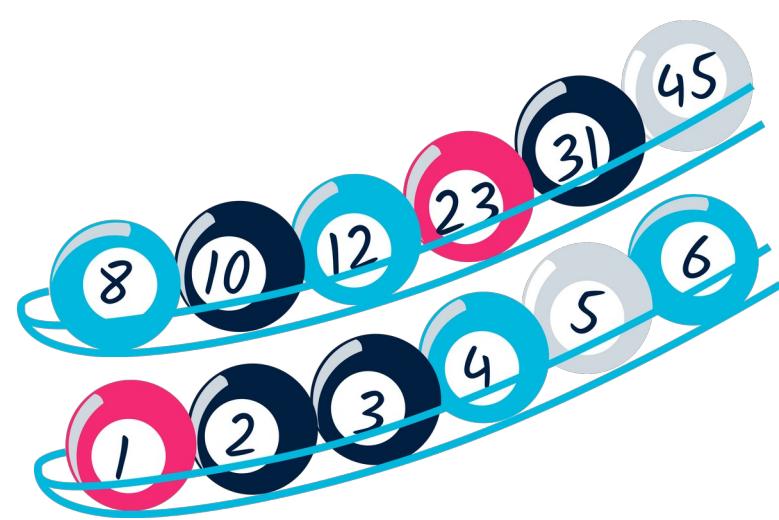
# Information algorithmique

Peut servir à :

- Définir la notion d'aléatoire
- Prouver le théorème de Gödel en quelques lignes
- Améliorer les algorithmes d'apprentissage automatique
- Expliquer des phénomènes cognitifs

# What is the most probable continuation of 1223334444

- 42 (because you are a Telecom-Paris trolling student)
- 55555 ( $n$  repeated  $n$  times)
- 55555 ( $\text{floor}(\sqrt{2n}) + 1/2$ )
- 5555555 ( $n$  repeated  $\text{partition}(n)$  times)
- 55555555 (Number of digits in lazy-Fibonacci-binary representation of  $n$ )



In a lottery game like the French National lottery, six numbers are drawn among 49 and the resulting combination is presented in increasing order.

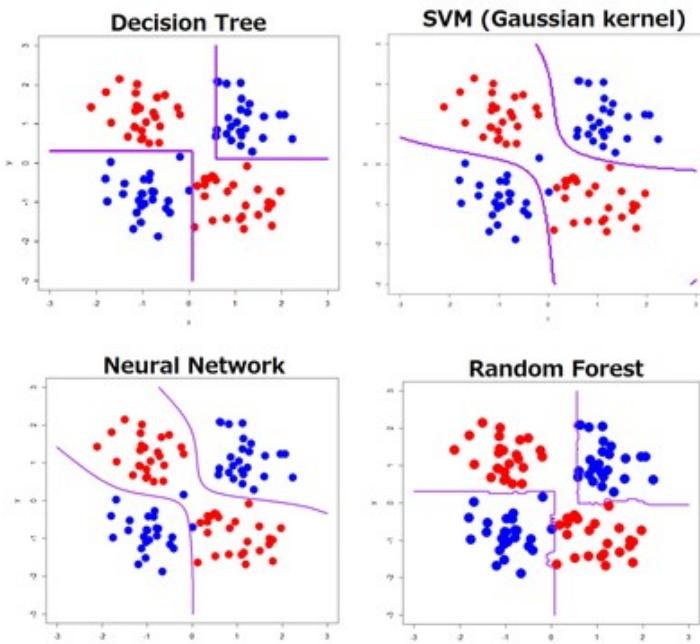
What would be the most "incredible" outcome?

- 1, 2, 3, 4, 5, 6 because it is the simplest series of 6 numbers.
- 7, 14, 21, 28, 35, 42, 49 because it is evenly distributed between 1 and 49.
- Last week's outcome (as occurred on 10 September 2009 in Bulgaria)
- None, because all outcomes have the same probability.

You're trying to explain your favourite ML system's decisions.

You come up with three (locally) equally performing rules.

Which decision rule is preferable as an “explanation”?

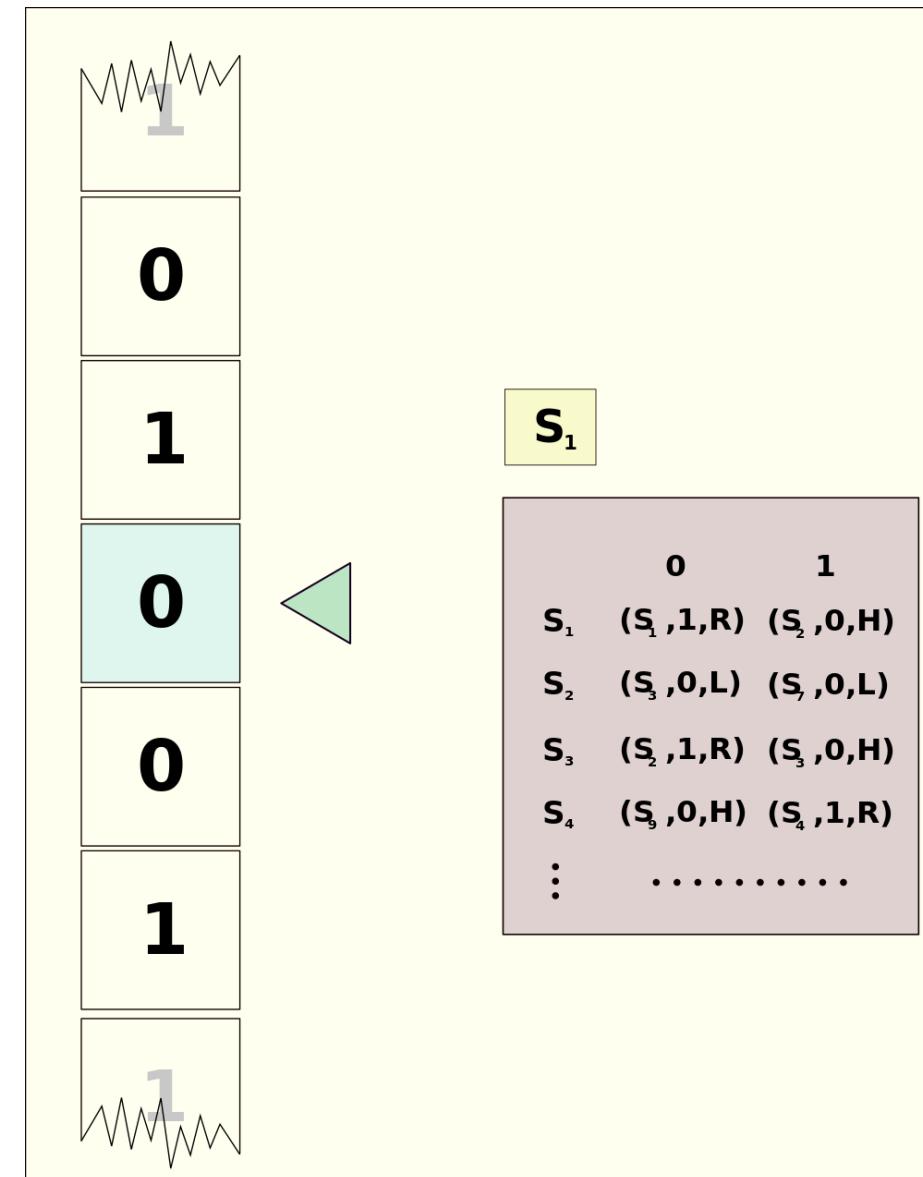
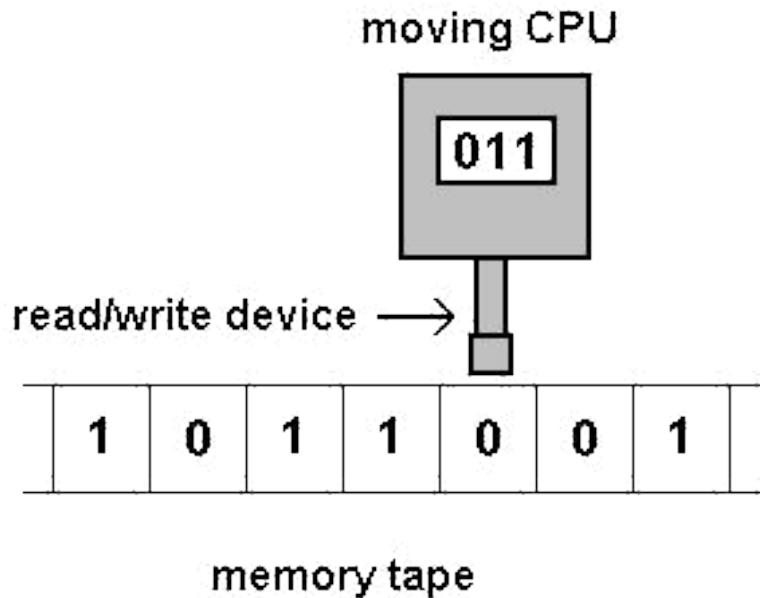


- Modified\_Kröner\_Levi\_test < 7 → at risk.
- $3.873 > \text{IG} > 3.871$  → at risk
- Age > 40 and Sugar > 17 and BMI > 35 → at risk.

# Machine de Turing

- 1) La machine utilisée par Alan Turing pour déchiffrer le code cryptographique utilisé par la marine allemande durant la deuxième guerre mondiale
- 2) Un ordinateur abstrait sans limite de mémoire
- 3) Un automate à pile utilisé pour parser les grammaires non contextuelles

# Machine de Turing



# Complexité de Kolmogorov

$$C(x) = \min_p \{l(p) \mid M(p) = x\}$$

Un objet dont on veut mesurer la complexité : un nombre entier, une chaîne de caractères, une personne physique...

Un programme que l'on peut donner à une machine de Turing  
( $\rightarrow$  une chaîne de 0 et 1)

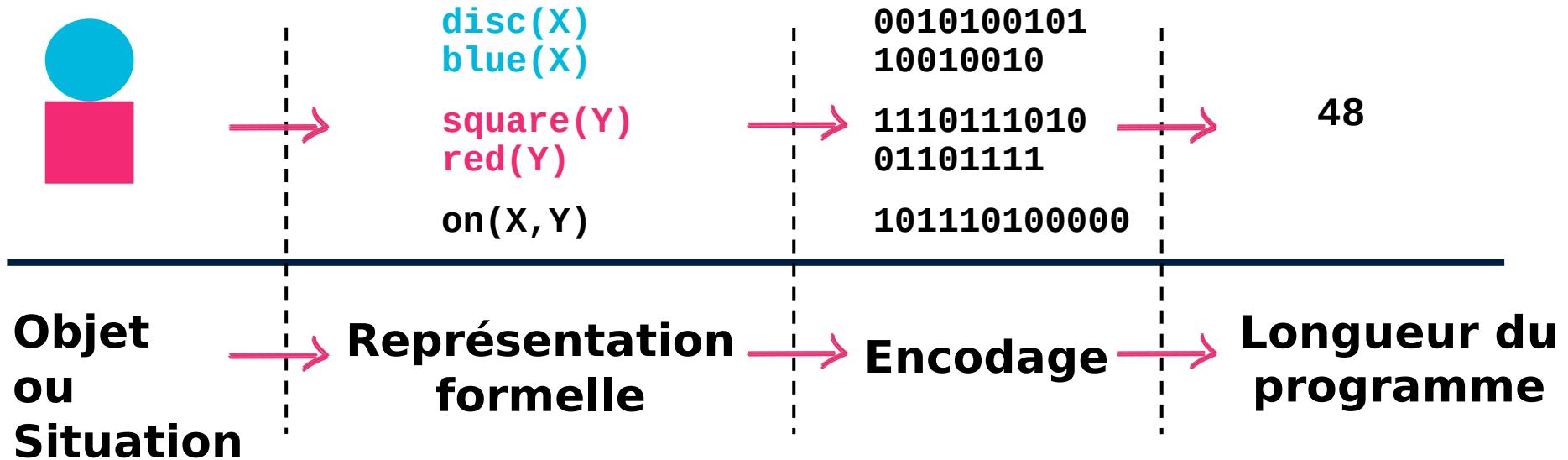
$p$

La longueur du programme

Une machine de Turing, déjà programmée

***La longueur du plus court programme permettant de générer x (avec une machine de Turing donnée)***

# Complexité de Kolmogorov



# Complexité de Kolmogorov

- La valeur de la complexité dépend de la machine de Turing choisie
- Je peux programmer une machine de Turing qui écrit les 1000 premières décimales de  $\pi$  quel que soit le programme en entrée  $\rightarrow C(\pi) = 0$
- Gardez en tête quelle est la machine

$$C_M(x) = \min_p \{l(p) \mid M(p) = x\}$$

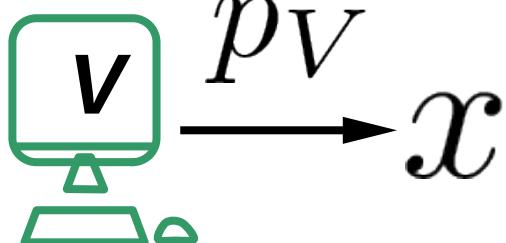
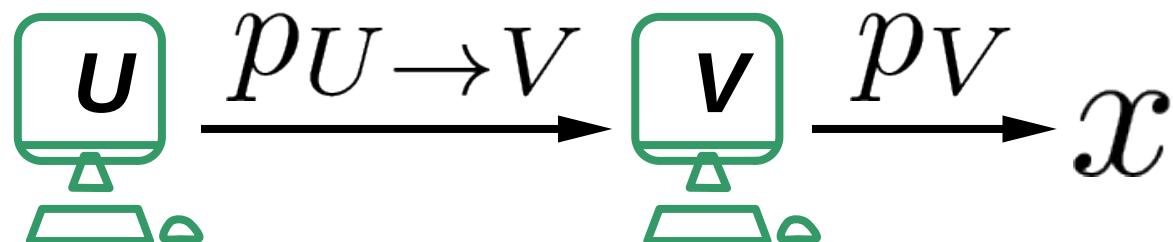
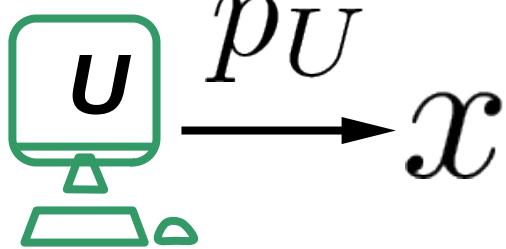
# Complexité de Kolmogorov

- La définition dépend de la machine considérée, alors quel intérêt ?
- U et V sont des machines de Turing universelles

$$\forall x \quad |C_U(x) - C_V(x)| \leq A_{U,V}$$

# Théorème d'invariance

$$\forall x \quad |C_U(x) - C_V(x)| \leq A_{U,V}$$



$$\begin{aligned} C_U(x) &= l(p_U) \leq l(p_{U \rightarrow V}) + l(p_V) \\ &= l(p_{U \rightarrow V}) + C_V(x) \end{aligned}$$

$$C_U(x) - C_V(x) \leq l(p_{U \rightarrow V})$$

# Complexité des entiers naturels

- But : encoder les entiers naturels de façon compacte / avec un programme court
- Liste finie d'entiers → liste ordonnée
- Encoder n'importe quel entier

# Complexité des entiers naturels

Nombre	Représentation binaire	Complexité
1	1	1
2		
3		
4		
5		
6		
...	... $C(n) \approx \log_2(n)$	...
10		
11		0

# Complexité des entiers naturels

$N$	<i>Code</i>	$\lceil \log_2(n+3) \rceil - 1$
0	0	1
1	1	1
2	00	2
3	01	2
4	10	2
5	11	2

$n$	<i>Code</i>	$\lceil \log_2(n+3) \rceil - 1$
6	000	3
7	001	3
8	010	3
9	011	3
10	100	3
11	101	3

- Amélioration simple : encoder  $n+2$ , et laisser tomber le premier bit (toujours égal à 1)
- Pour comparer avec l'encodage précédent, il faudrait prendre en compte la complexité de l'opération de transformation
- On peut faire disparaître ce court programme en modifiant la machine de Turing<sup>1</sup>

# Complexité des entiers naturels

- Encore mieux : prendre en compte les suites de chiffres
- “1000” est plus facile à encoder que “1343”

# Complexité des entiers naturels

89995

Codage binaire amélioré      010111110001101

```
def cba(n):    return str(bin(n+2))[3:]
```

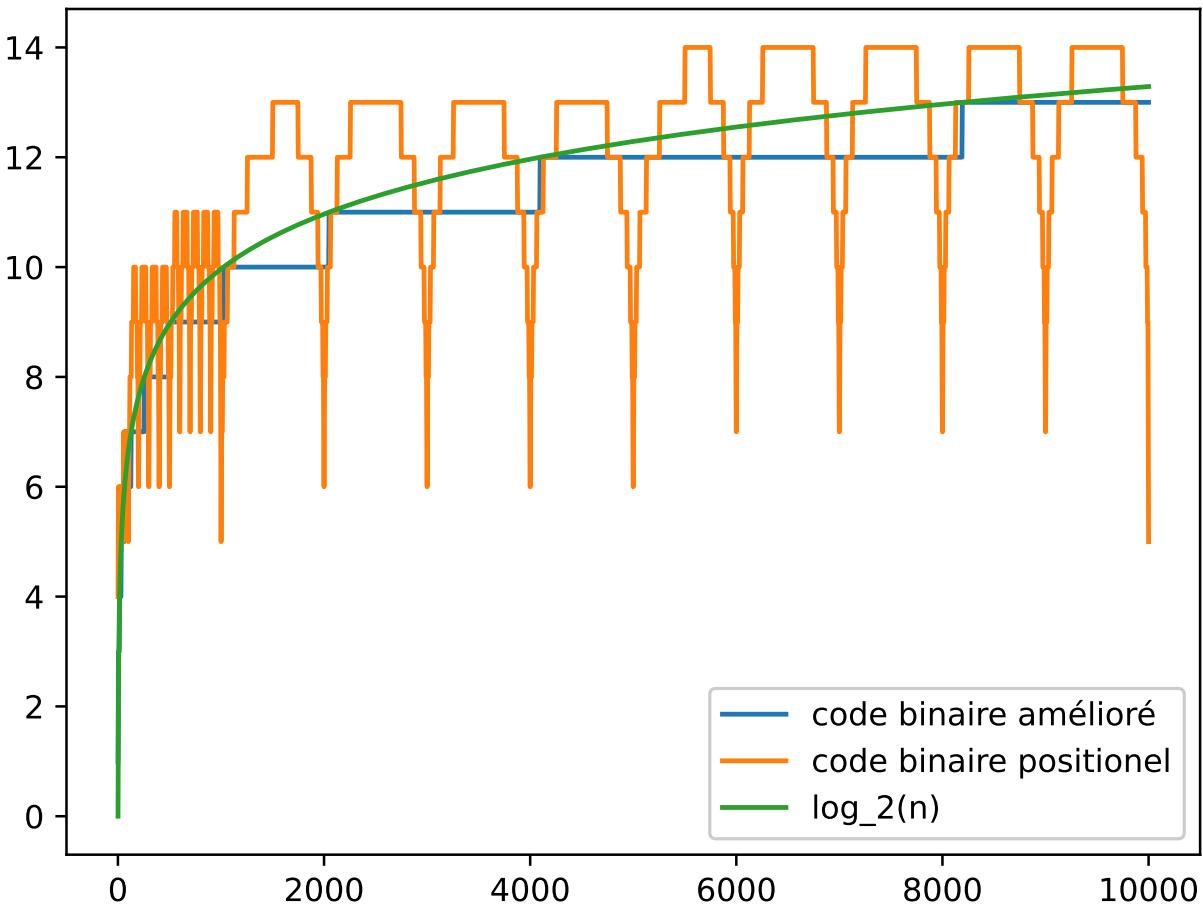
Codage binaire positionel

89995 = 9E4 - 5

1      011      10      11  
↓      ↓      ↓      ↓  
“\_”    “9”    “4”    “5”

(soustraction)

# Complexité des entiers naturels



- Chute de complexité pour les nombres ronds
- Encodage de qualité variable
- Combinaison des 2:
  - Premier bit indique encodage choisi
  - On prend le plus court

# Complexité des entiers naturels

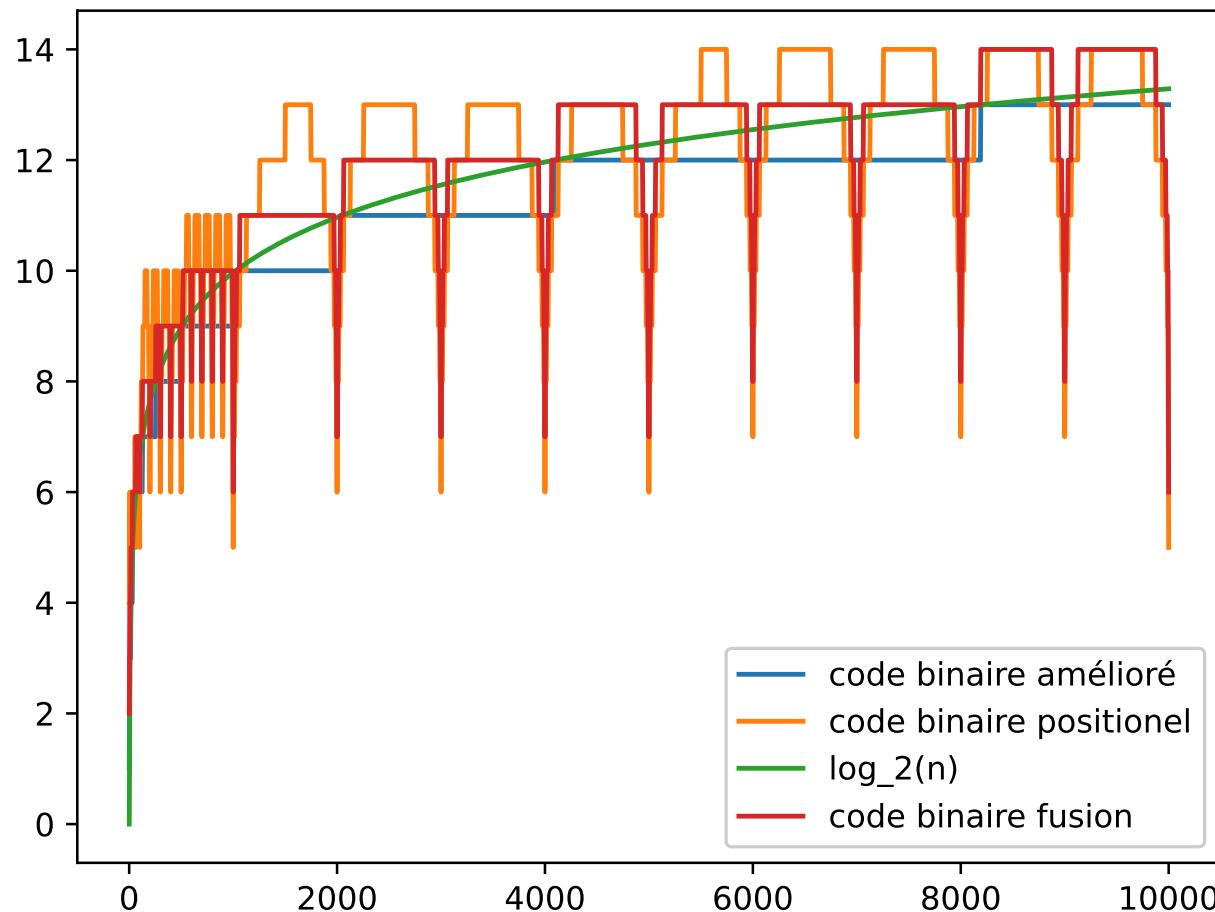
89995

Codage binaire amélioré      **010111110001101**

Codage binaire positionel      1      011      10      11

Codage binaire fusion      1      1      011      10      11

# Complexité des entiers naturels



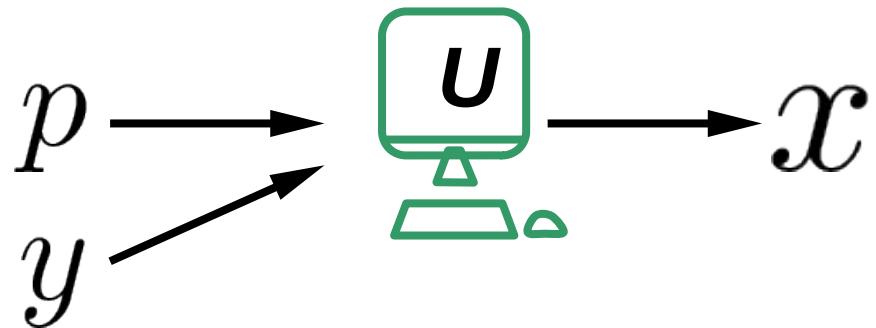
# Complexité conditionnelle

Complexité de 10100001101100010101100011010?

- C'est 06 74 63 86 18 en binaire
- C'est le numéro de téléphone de Nicolas Gladys

# Complexité conditionnelle

$$C_U(x|y) = \min_p \{l(p) \mid U(p, y) = x\}$$



$$C(x|x) = ?$$

# Complexité conditionnelle

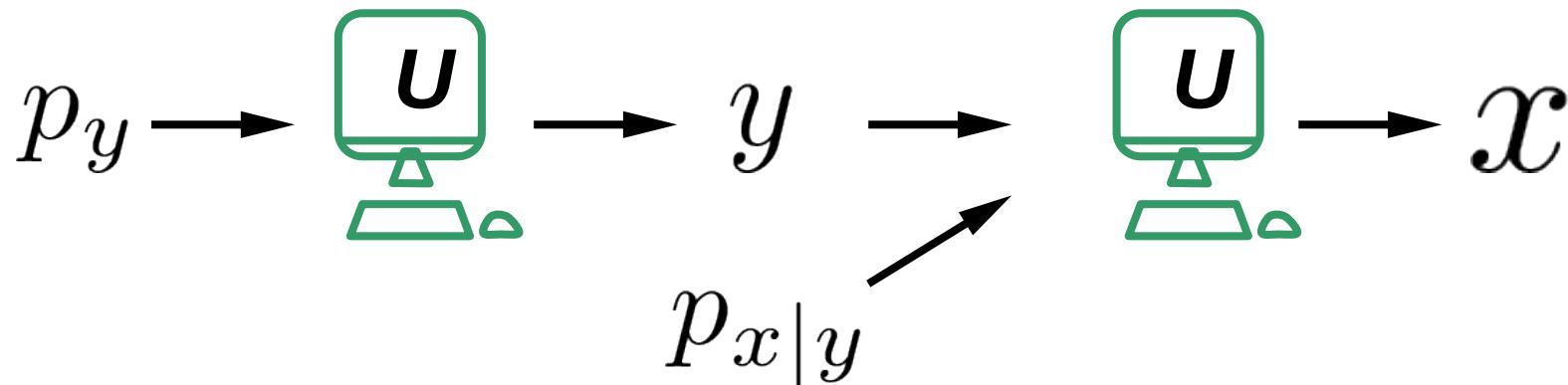
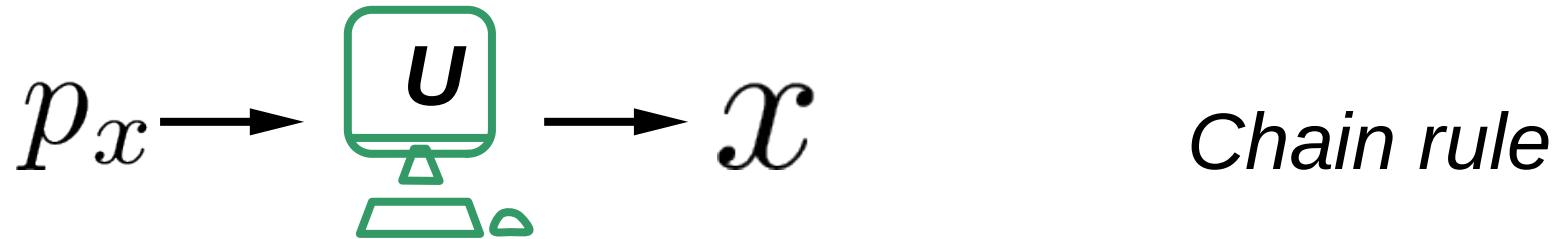
$$C(1415926535897932384626433) = 80$$

$$C(1415926535897932384626433 | \pi) = 5$$

Certains nombres sont peu complexes pour vous :

- Anniversaires
- Numéros de téléphone
- ...

# Complexité conditionnelle



$$C(x) \leq C(y) + C(x|y) + B$$

Séparateur entre  
2 programmes

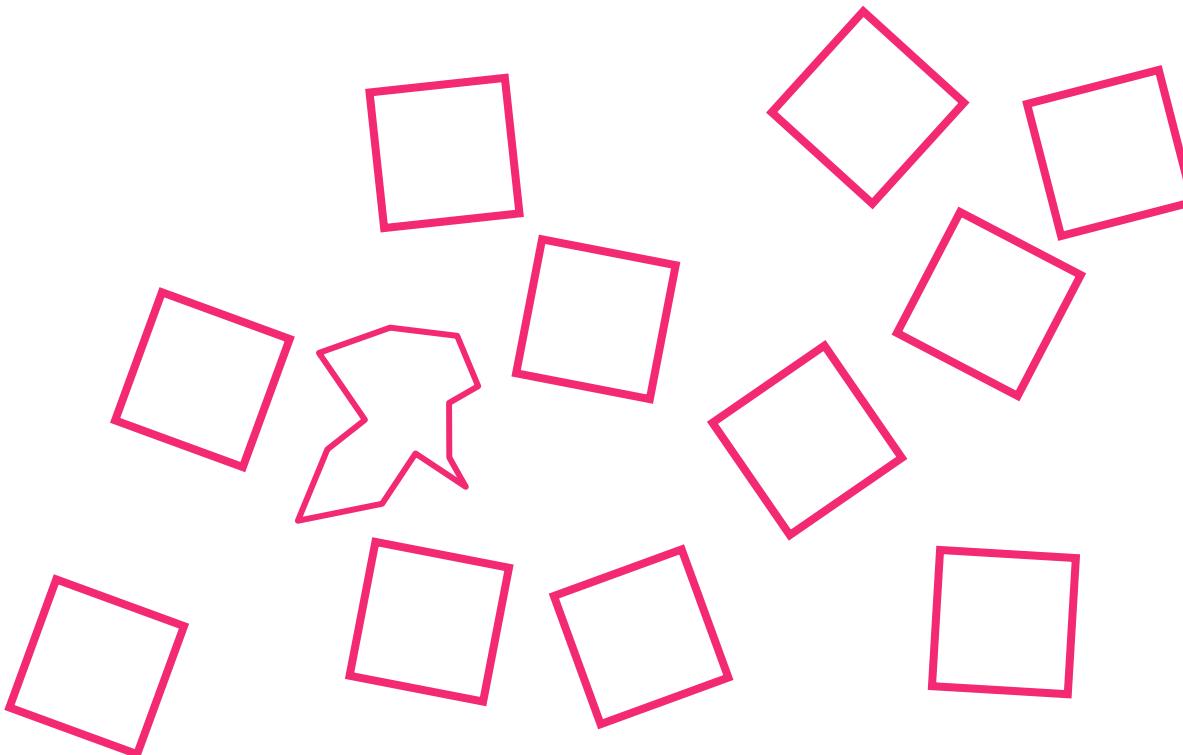
# Complexité conditionnelle

$$C(x) \leq C(y) + C(x|y) + O(1) \quad \textit{Chain rule}$$

$$C(x, y) \leq C(y) + C(x|y) + O(1)$$

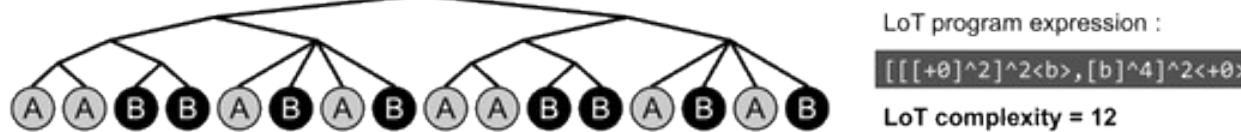
# Complexité et sciences cognitives

Quel objet est le plus simple ?

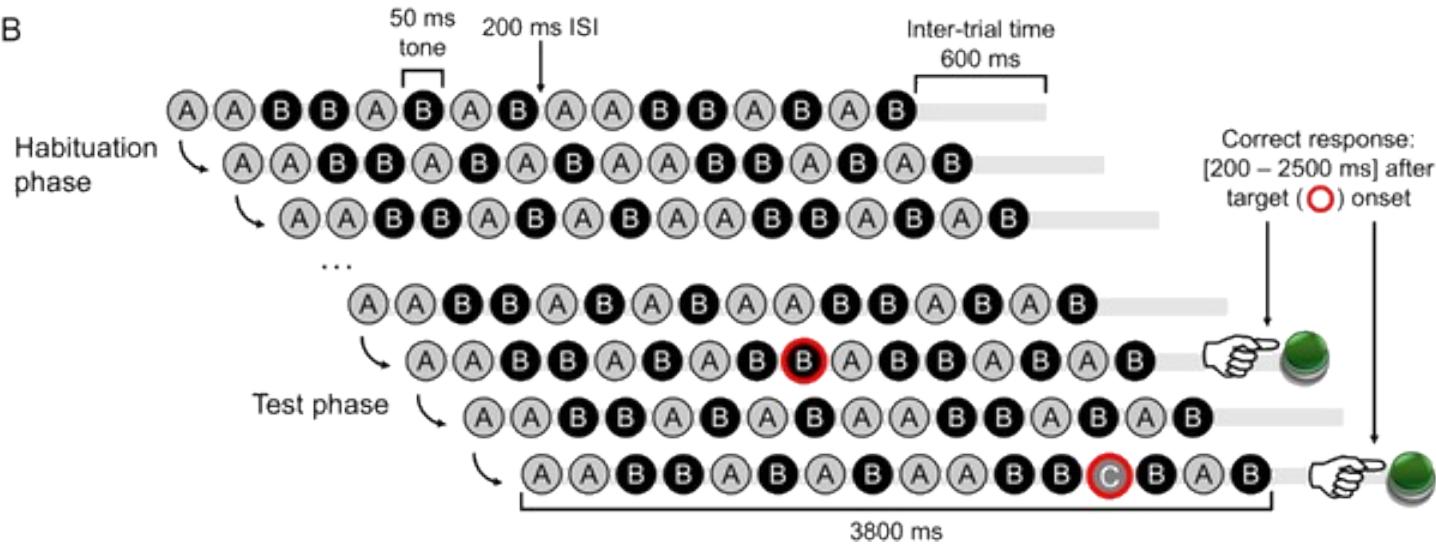


# Complexité et sciences cognitives

A



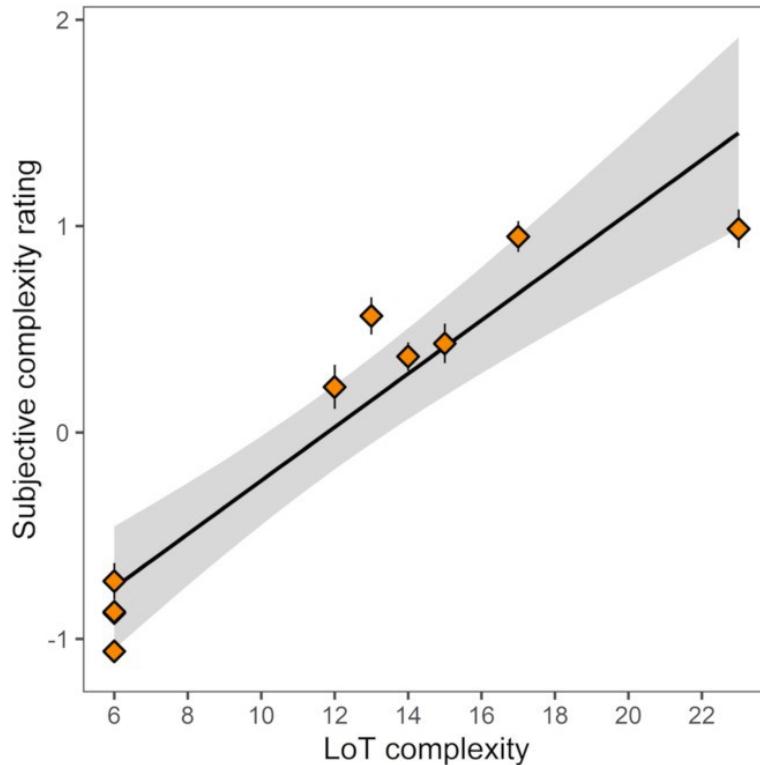
B



# Complexité et sciences cognitives

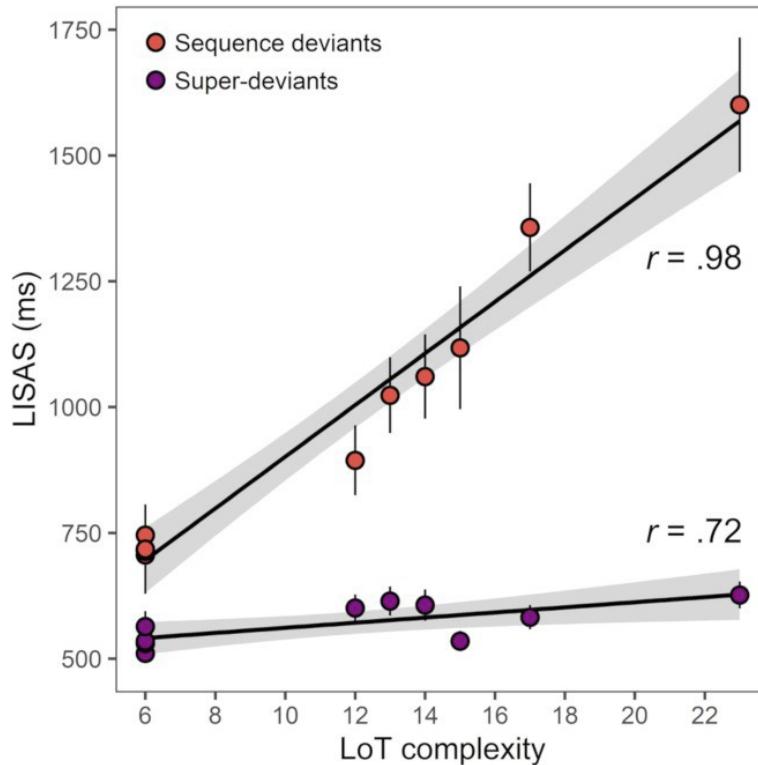
A

Complexity rating task

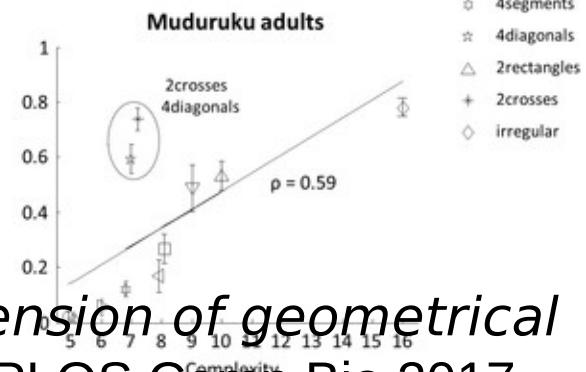
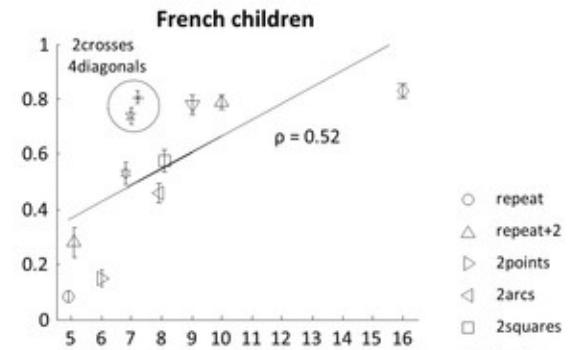
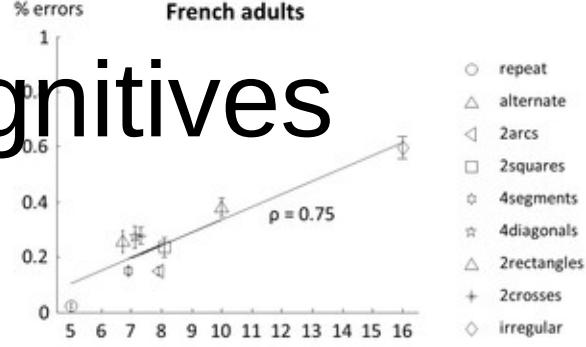
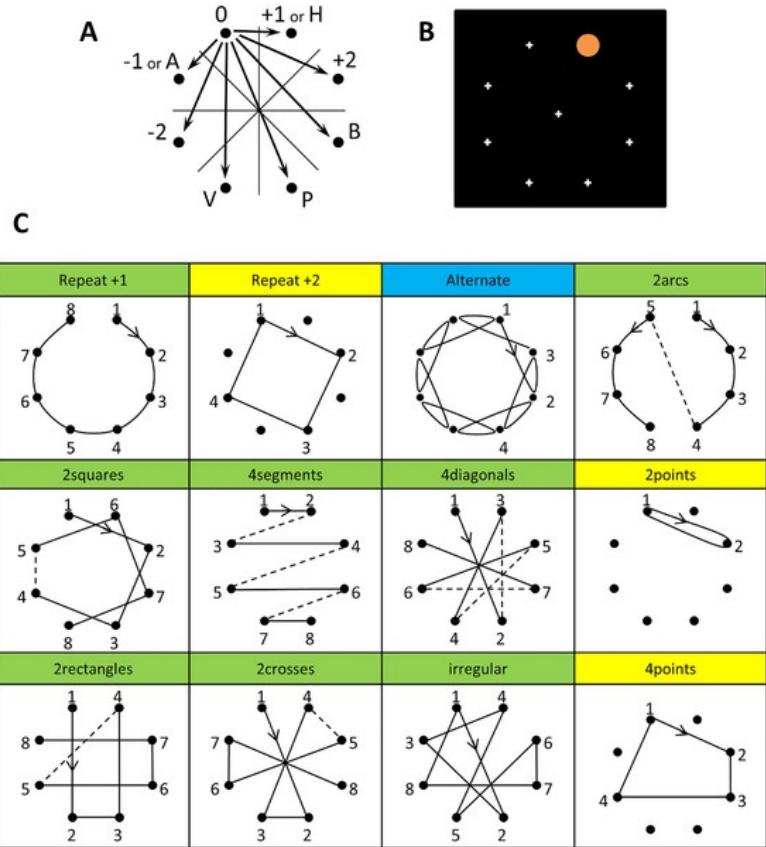


B

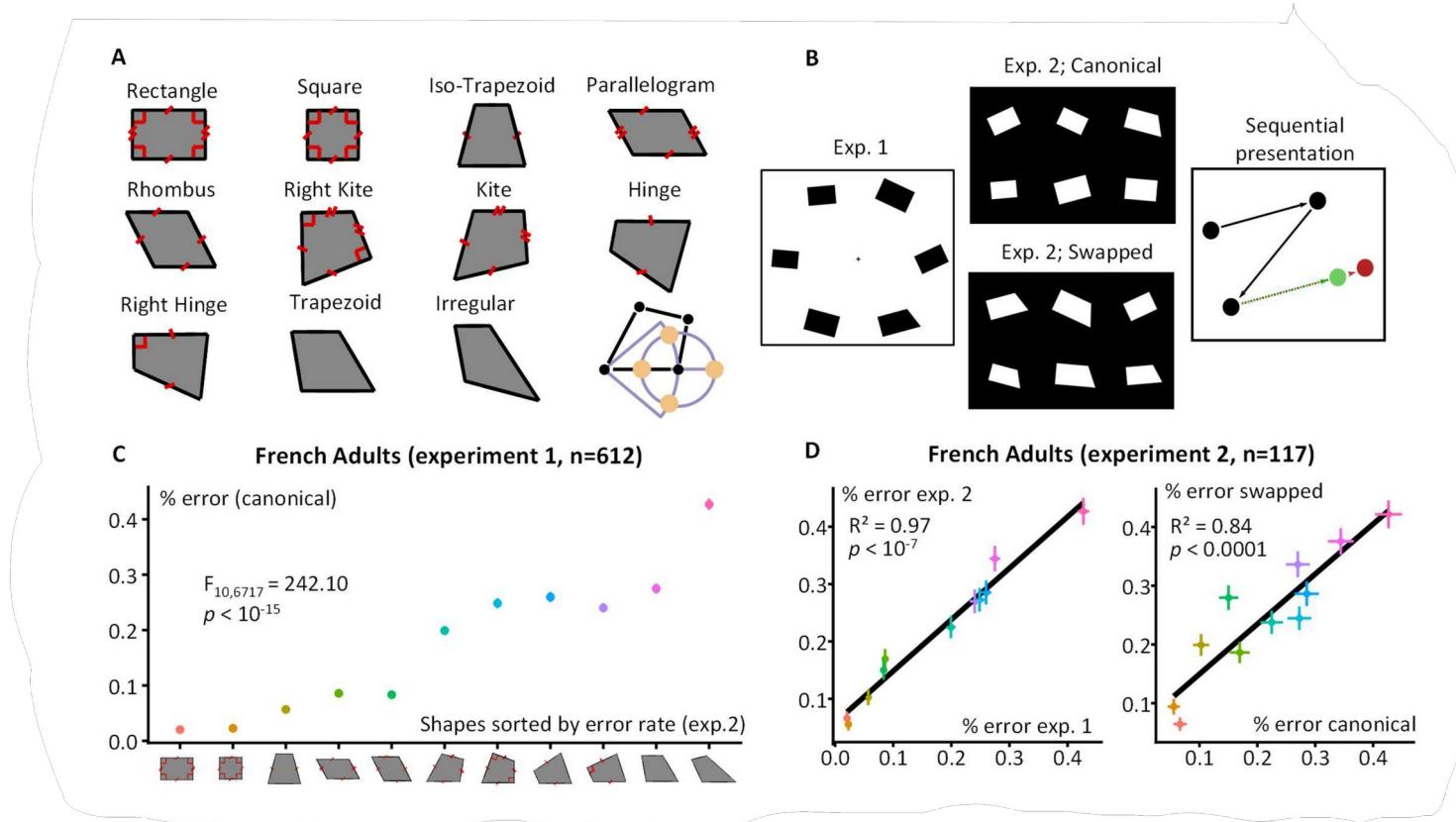
Deviant detection task



# Complexité et sciences cognitives

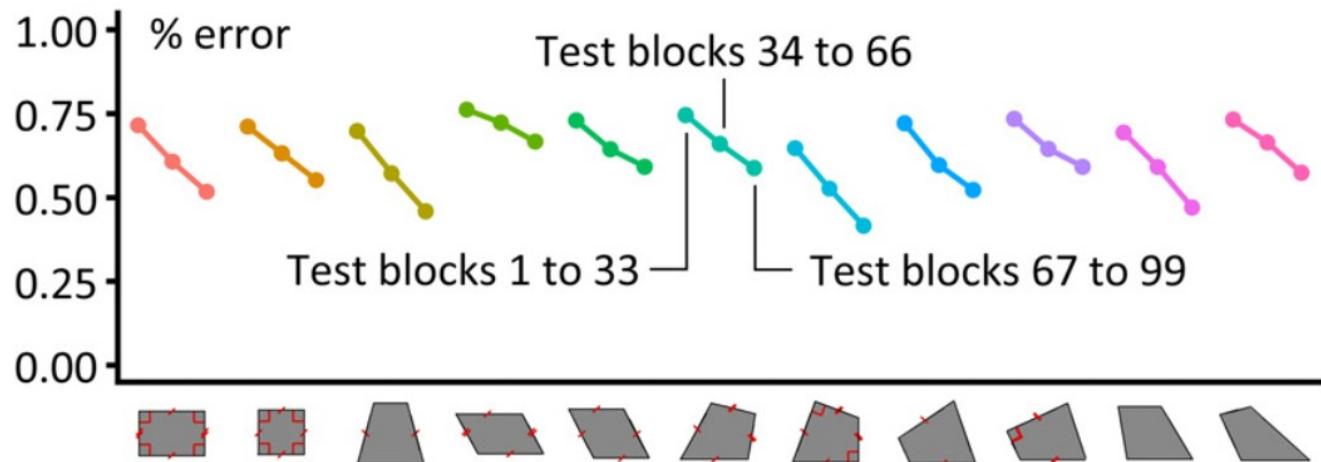


# Complexité et sciences cognitives



# Complexité et sciences cognitives

PERFORMANCE WITH GEOMETRIC SHAPES



% error baboons

