

Optimisation de performance bénéfice ou sacrifice?

Emmanuel-Lin TOULEMONDE



24.01.2025

**SnowCamp** 



## SNOWCAMP

#### Qui suis-je?



Emmanuel-Lin TOULEMONDE

~10 ans de Data Science, Data Eng, MLOps





https://eltoulemonde.fr/



## Il était une fois la loi de Eroom proposée par Tristan Nitot

### L'évolution du numérique

Puissance de calcul des machines

Usage actuel

Hardware

Software

## L'évolution du numérique

Loi de Moore

Puissance produite

Puissance de calcul des machines

Hardware

x Tous les 2 ans

Usage actuel

Software

### L'évolution du numérique

Loi de Moore



Puissance produite

Puissance de calcul des machines

Hardware

Besoins supplémentaires de calcul

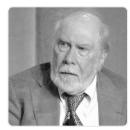


Software

x Tous les 2 ans



Loi de Writh



## Les impacts du numérique en France

%	Énergie	GES	Eau	Ressources
Fabrication	41%	83%	88%	100%
Utilisation	59%	17%	12%	0%

Source: étude iNum2020, 30 janvier 2021 — https://www.greenit.fr/impacts-environnementaux-du-numerique-en-france/

#### Une proposition : La loi de Eroom



#### Loi d'erooM

Effort Radicalement Organisé d'Optimisation en Masse

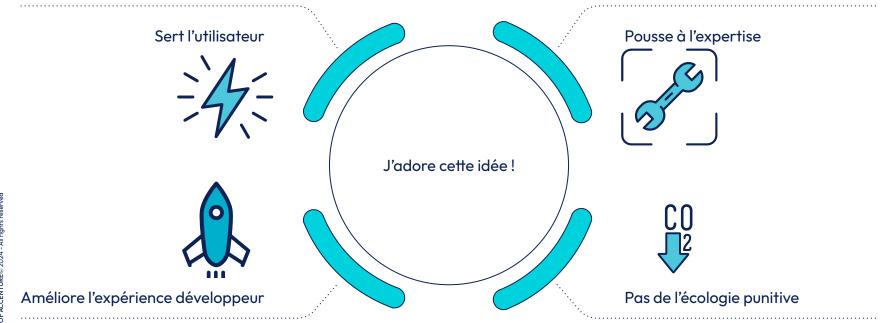
# Optimiser le logiciel d'un facteur 2 tous les 2 ans



En optimisant le logiciel d'un facteur 2 tous les deux ans, on libère de la puissance informatique avec laquelle on peut inventer de nouveaux usages.

C'est comme la loi de Moore, mais **sans changer le matériel** !

## O Pourquoi je vous en parle?

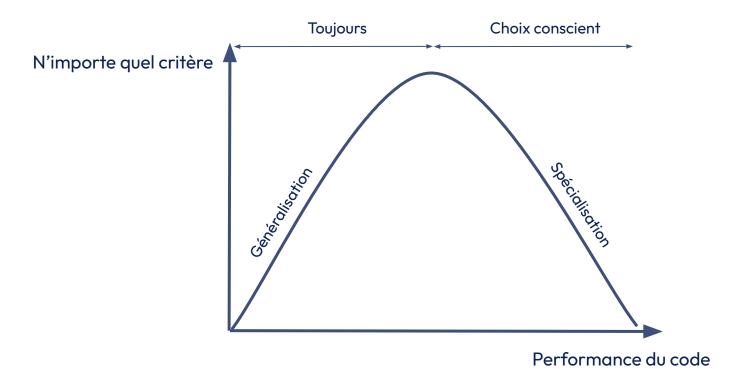


Mon expérience à développer des applications me convainc que

Les **dix premières années de Eroom**, une division par 32 de la puissance nécessaire est **accessible** dans toutes nos organisations.

Ce talk est une illustration de comment faire sur une application.

## Proposition : Une grille de lecture pour l'ensemble des optimisations





#### 4 volets à creuser

Architecture Stockage des données Code Algorithmie



#### Afficher des indicateurs

- Parlons d'architecture

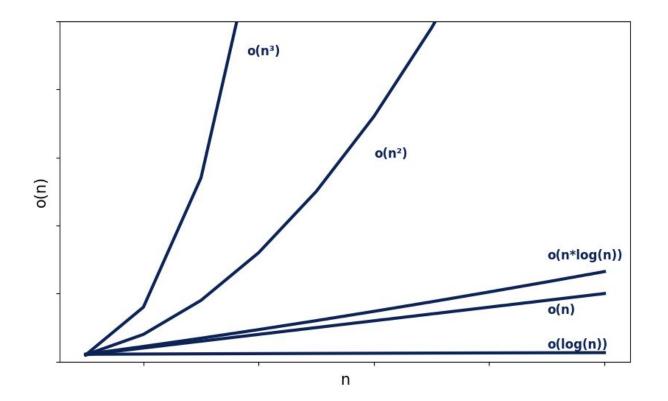
#### O Un exemple pour illustrer



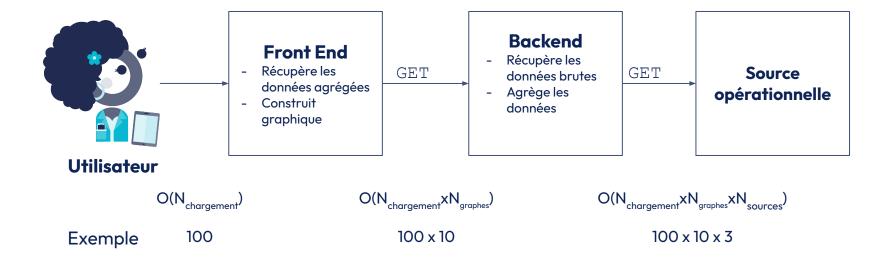
La tâche à réaliser est de collecter des données depuis un système opérationnel, de calculer des statistiques et de les afficher à l'ensemble des visiteurs.

## Évaluer la complexité algorithmique

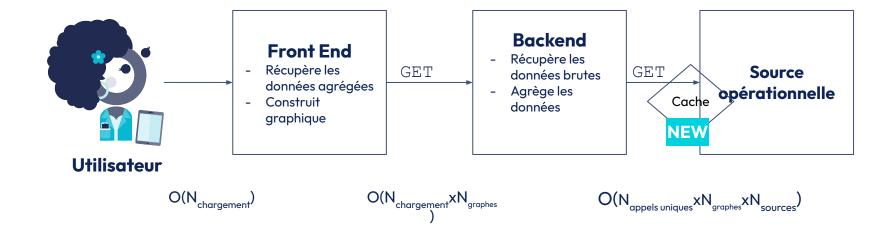
Elle peut être temporelle (~CPU) ou spatiale (~mémoire).



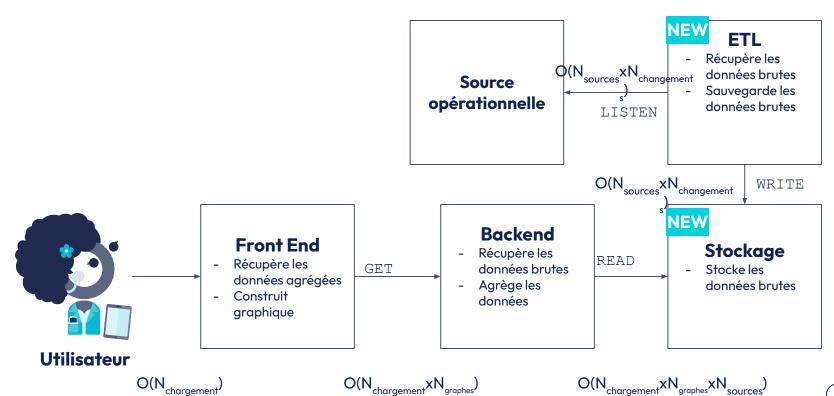
#### Architecture minimaliste



#### Architecture avec un cache

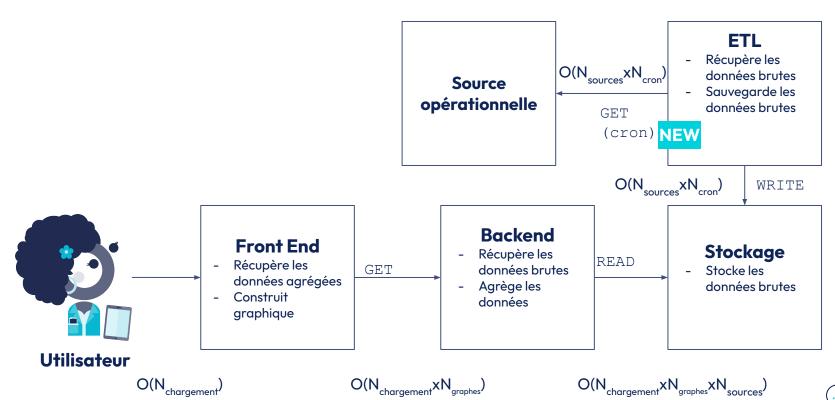


#### Architecture découplant système analytiques et opérationnels

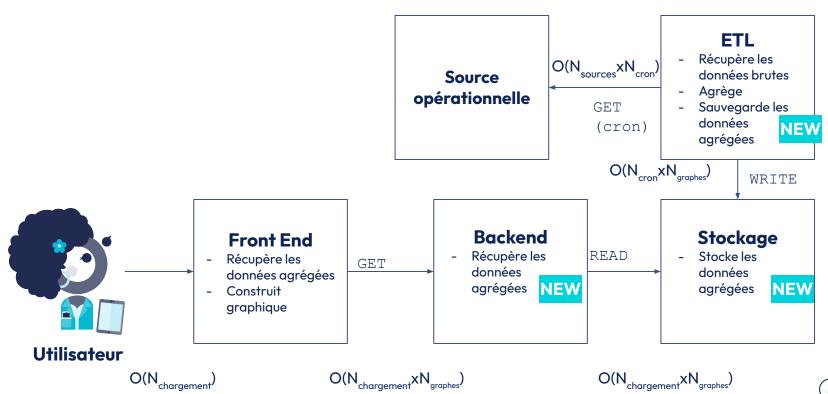


#### O

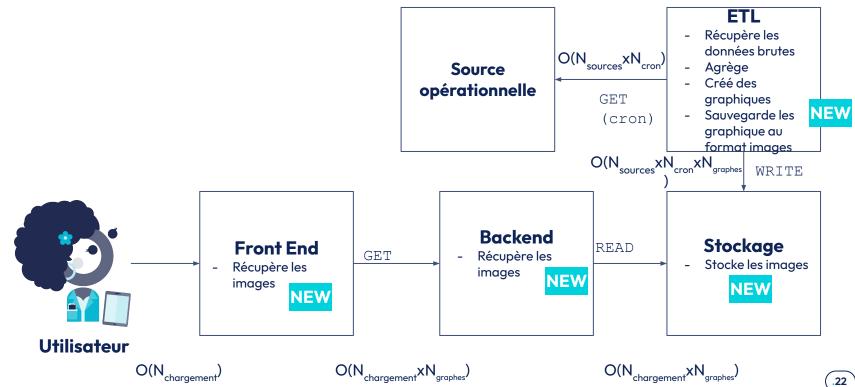
## Architecture challengeant le besoin de temps réel



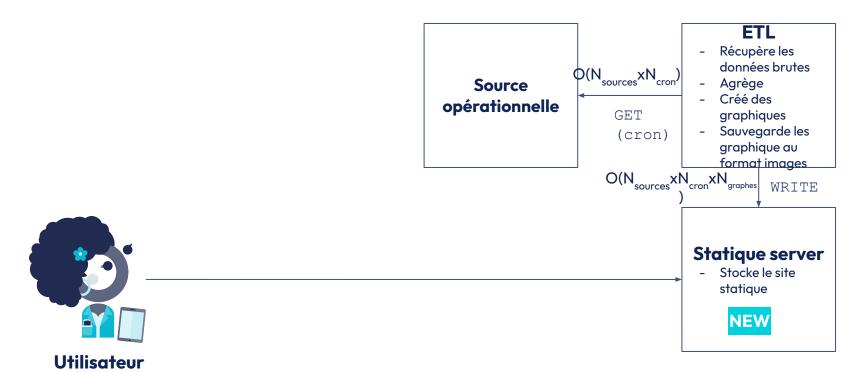
#### Architecture redistribuant les rôles Back / ETL



#### Architecture redistribuant les rôles FRONT / ETL



## O Architecture site statique



## O Bilan des opérations

Ente ordre de grandeur (grand O)

Architecture	Opérations internes	Requêtes externes
Minimaliste		N <sub>chargement</sub> x N <sub>graphes</sub> x N <sub>sources</sub>
Avec Cache	N <sub>charaement</sub> x N <sub>graphes</sub> x N <sub>sources</sub>	$N_{appelsuniques} x  N_{graphes} x  N_{sources}$
Découplant (event)	Sources Sources	N <sub>sources</sub> x N <sub>changements</sub>
Découplant (cron)		
Redistribution back / ETL	N <sub>chargement</sub> x N <sub>graphes</sub> + N <sub>graphes</sub> x N <sub>cron</sub>	NN
Redistribution ETL - Front	N <sub>chargement</sub> x N <sub>graphes</sub> + N <sub>graphes</sub> x N <sub>cron</sub>	N <sub>sources</sub> X N <sub>cron</sub>
Site statique	N <sub>graphes</sub> x N <sub>cron</sub>	

#### Bilan des opérations avec des chiffres

Ente ordre de grandeur (grand O)

100 utilisateurs / jours, 10 graphes, 3 sources par graphe, 1 update par min, cron 1 x par heure

Architecture	Opérations internes	Requêtes externes
Minimaliste		3 000
Avec Cache	3 000	Entre 30 et 3 000
Découplant (event)		43 200
Découplant (cron)		
Redistribution back / ETL	1000 + 240	720
Redistribution ETL - Front	1000 + 240	720
Site statique	240	

12 fois moins 7 ans de Eroom

4 fois moins 4 ans de Eroom

#### Bilan des opérations avec des chiffres

Ente ordre de grandeur (grand O)

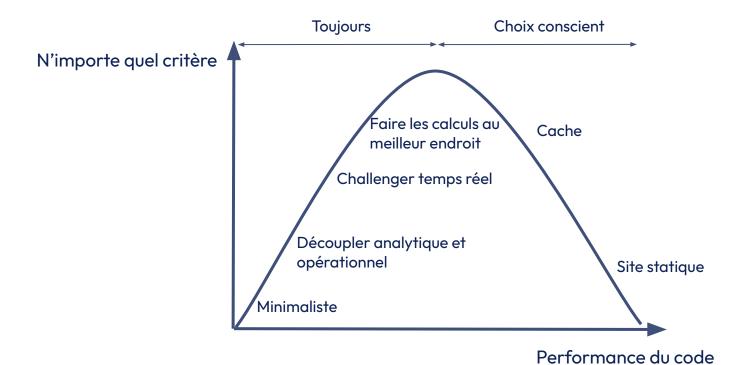
1M utilisateurs / jours, 20 graphes, 3 sources par graphe, 1 update par seconde, cron 1 x par min

Architecture	Opérations internes	Requêtes externes
Minimaliste		60 000 000
Avec Cache	60 000 000	Entre 60 et 60 000 000
Découplant (event)		5 140 000
Découplant (cron)		
Redistribution back / ETL	20 000 000 + 28 800	84 400
Redistribution ETL - Front	20 000 000 + 28 800	86 400
Site statique	28 800	

2 083 fois moins 22 ans de Eroom

694 fois moins 9 ans de Eroom

#### Les pratiques sur la grille de performance vs ...



## Calculer des statistiques sur des grosses données!

- Parlons code

## Un exemple pour illustrer

#### La tâche à réaliser est :

- 1. Calculer la moyenne de "numeric"
- 2. Calculer la proportion de "a"

<b>numeric</b> (float32)	<b>letter</b> (category)	partition (int16)
0.99828804	b	54
0.7377946	С	31
0.7337601	С	9
0.29893994	b	25
0.2920279	b	75
0.22539395	b	26
0.99200934	а	89

x 50 millions de lignes

#### 3 indicateurs à suivre

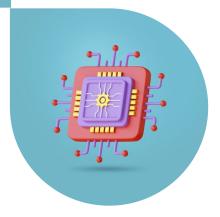
Max mémoire utilisée Avec memray



Temps de calcul Comme proxy de l'usage CPU



Plus gros objet Avec sys.getsizeof



## Version développeur qui ne connait pas les packages data

Pic mémoire	Plus gros objet	Temps
48 Mb	104 b	82s

#### Avantages :

- Pas de framework,
- ~Même code dans tous les langages
- Parcimonieux en RAM



Très lent

```
1 def naive approach(csv path: str):
2    df = pd.read_csv(csv_path)
3    mean = df["numeric"].mean()
4    share_of_a = sum(df["letter"] == "a") / df.shape[0]
5    return mean, share_of_a
```

Pic mémoire	Plus gros objet	Temps
3 100 Mb	3 700 Mb	43s

Avantages :

- Simple et efficace!
- o On a tous déjà écrit cela
- Code très découplé

Valeurs de référence!



C'est coûteux en mémoire et en temps

#### **Version frugale**

```
def frugal approach(csv path: str):
   df = pd.read csv(csv path, usecols=["numeric", "letter"])
  mean = df["numeric"].mean()
   share of a = sum(df["letter"] == "a") / df.shape[0]
   return mean, share of a
```

Pic mémoire	Plus gros objet	Temps
2 700 Mb	3 300 Mb	38s
-13%	-11%	-12%

#### Avantages :

Gain facile de mémoire et de temps de calcul

#### X Inconvénients :

•

```
1 def parquet approach(parquet path: str):
2    df = pd.read_parquet(parquet_path, columns=["numeric", "letter"])
3    mean = df["numeric"].mean()
4    share_of_a = sum(df["letter"] == "a") / df.shape[0]
5    return mean, share_of_a
```

Pic mémoire	Plus gros objet	Temps
1400 Mb	250 Mb	16s
-55%	-93%	-63%

#### Avantages :

- 3 fois moins d'espace disque pris
- Pas d'inférence des types
- Temps de lecture / écriture accélérée

#### X Inconvénients:

Ne peut plus ouvrir les données dans Excel

```
def chunk approach(parquet path: str):
     all partitions = glob.glob(f"{parquet path}/*")
     total = 0
     n lines = 0
     number of a = 0
     for partition in all partitions:
         chunk = pd.read parquet (partition, columns=["numeric", "letter"])
         total += chunk["numeric"].sum()
         n lines += chunk.shape[0]
9
         number of a += (chunk["letter"] == "a").sum()
10
     return total / n lines, number of a / n lines
11
```

Pic mémoire	Plus gros objet	Temps
168 Mb	2,53 Mb	20s
-95%	-99,9%	-53%

#### Avantages :

Réduction drastique de l'usage mémoire

#### X Inconvénients:

- Le code est plus complexe
- Couplage plus fort entre les 2 calculs, la lecture

#### Version parallélisée

```
def sum and count(file path: str):
     df = pd.read parquet(file path, columns=["numeric", 'letter'])
3
     return df["numeric"].sum(), df.shape[0], (df["letter"] == "a").sum()
5
  def parallel mean(file path: str):
     all partitions = glob.glob(f"{file path}/*")
     n core = 8
8
9
     with Pool(n core) as p:
10
         result = p.map(sum and count, all partitions)
11
     return sum([r[0] for r in result]) / sum([r[1] for r in result]),
12
            sum([r[2] for r in result]) / sum([r[1] for r in result])
```

Pic mémoire	Plus gros objet	Temps
49.4 Mib	2,53 Mb * 8	9,5s
-98%	-99,4%	-78%

#### 🔽 Avantages :

Plus rapide

#### X Inconvénients:

- Le code est plus complexe
- Il y a un couplage plus fort entre les 2 calculs, la lecture
- Gourmand en CPU

```
1 def pyspark approach(parquet path: str):
2    spark = SparkSession.builder.appName("Code Example").getOrCreate()
3    df = spark.read.parquet(parquet path)
4    average_value = df.selectExpr("avg(numeric)").collect()[0][0]
5    total rows = df.count()
6    rows equal a = df.filter(col("letter") == "a").count()
7    share_of_a = rows_equal_a / total_rows
8    spark.stop()
9    return average_value, share_of_a
```

Pic mémoire	Plus gros objet	Temps	
?	?	35,4s	
		-18%	

#### 🔽 Avantages :

Scale très bien à des données trop grosses pour un disque

#### X Inconvénients :

- Un autre style avec des compétences différentes
- Plus difficile à observer
- Le temps est consacré à de la "plomberie"

```
1 def polars approach(parquet path: str):
2    df = pl.read_parquet(parquet_path, columns=["letter", "numeric"])
3    average numeric = df['numeric'].mean()
4    proportion_a = df.filter(pl.col('letter') == 'a').height / df.height
5    return average_numeric, proportion_a
```

Pic mémoire	Plus gros objet	Temps
?	381 Mb	1,03s
	-90%	-98%

#### 🔽 Avantages :

- o Permet d'intégrer du rust dans du python
- ça pulse

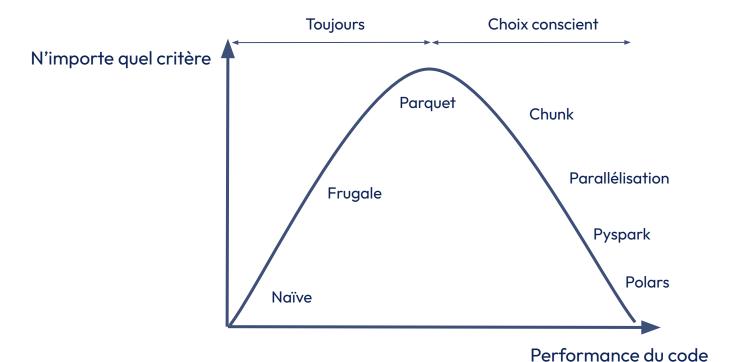
#### X Inconvénients:

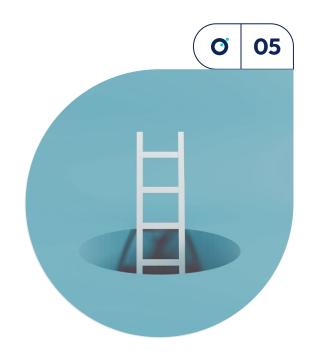
- Un autre style avec des compétences différentes
- Framework moins mature

# En résumé, les gains de performance

Version	Pic mémoire	Plus gros objet	Temps de calcul	Quand?	Années Eroom
Dev	48 Mb	104 b	82s	Jamais ?	
Naïve	3 100 Mb	3 700 Mb	43s	Prototype / minidonnées	Référence
Frugale	-13%	-11%	-12%	Toujours	0,35
Parquet	-55%	-93%	-63%	Toujours	2
Chunk	-95%	-99,9%	-53%	Données > Mémoire	8
Parallélisé	-98%	-99,4%	-78%	Calculs lourds & CPU disponible	12
Pyspark	?	?	-18%	>> 10Gb / jours	?
Polars	?	-90%	-98%	Si besoin vraiment spécifique	11

# Les différentes optimisations sur la grille perfromance vs ...

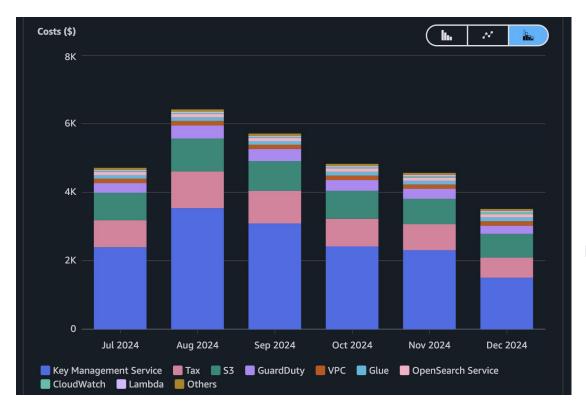




Des exemples de la vraie vie!

# Explorons la console de coût d'une data plateforme

Catégorie bonne pratique



- KMS un gestionnaire de secret
- S3 du stockage

Morale: Explorez vos coûts!

## En Bl, tu as fait du mauvais boulot quand c'est lent!

#### Catégorie bonne pratique

#### **Avant**

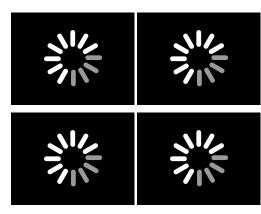
#### Côté data engineering :

- Insert 50 millions de lignes dans PowerBI
- Le lendemain, 51 millions de lignes
- Le sur-lendemain, 52 millions de lignes

#### Côté BI:

Calculer des indicateurs dessus





**Après** 

#### Côté Data engineering :

- Calcul les agrégats et stock les résultat
- Ingère (éventuellement) en incrémental dans PowerBI

#### Côté BI:

Affiche l'indicateur

# Un job d'agrégation de time series

Catégorie bonnes pratiques!

#### Contexte

Sur des times series assez volumineuses, il faut calculer des indicateurs toutes les minutes.

# **Après**

Un script python incrémental idempotent qui réalise les calculs de la dernière minute et l'append au fichier parquet.

Le job tourne en quelques secondes.

#### **Avant**

Un job spark qui calcule les indicateurs de 00:00 à maintenant.

Écrase la journée d'aujourd'hui.

Le job ne tourne pas assez vite en fin de journée.

#### Morale

Rendre le code efficient plutôt que de mettre plus de puissance



# Optimisation de la concaténation

Catégorie bonne pratique

#### **Avant**

```
def a super function(df: pd.DataFrame) -> pd.DataFrame:
  result df = pd.DataFrame(...)
      sub df = ...
```

## **Après**

```
def a super function(df: pd.DataFrame) -> pd.DataFrame:
  list sub df = []
      list sub df.append(sub df)
  return pd.concat(list sub df, axis=1)
```

Contexte: Vu au fin fond d'un job de data eng.

Résultat : Gain de 30% de temps de calculs dans ce cas

### O

# Optimisation de la gestion des connections

Catégorie choix conscient

#### Contexte

```
list df = []
for file in big list of files:
    df = blob_handler.read_bronze_file(ile_path=file)
```

Avant

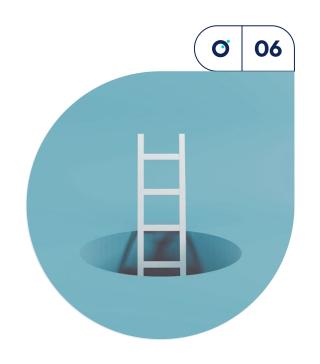
```
class BlobHandler(...):

def get container client(self) -> ContainerClient:
    if self._container_client is None:
        self._container_client = ContainerClient(...)
    return self._container_client

def read bronze_file(self, file_path: str) ->
pd.DataFrame:
    container_client = self.get_container_client()
    return pd.read_json(BytesIO(
        container_client.download_blob(file_path).readall(
        )))
```

**Après** 

Dans le cas particulier de très nombreuses petite intéraction avec le stockage, cacher la connection divise par 2 le temps de calcul



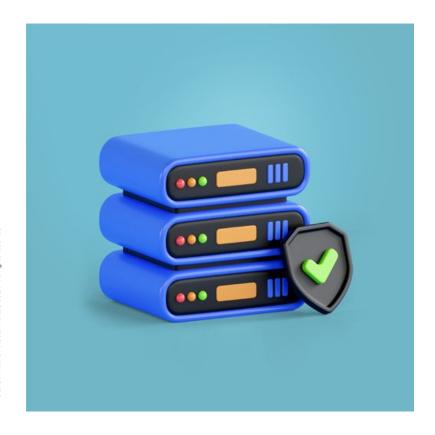
# **Conclusion**

# Rappel de ce que l'on veut faire

À produire x Tous les 2 ans Besoins futurs Besoins futurs Disponible Utilisation Disponible actuelle Utilisation actuelle

# DADT OF ACCENITIBE® 202% - All rights regerees

# À l'échelle d'une application, c'est possible



- L'architecture pour faire les bons calculs
- Le stockage pour stocker, modifier, récupérer les données efficacement
- Le code pour faire les choses efficacement
- L'algorithmie pour utiliser les maths au service de notre problème

# À l'échelle de l'organisation...

#### Reprendre l'existant

- Appliquer la loi de Pareto : trouver les applications, les fonctionnalités les plus gourmandes en ressources
- Les refactorer
- En tirer des best practice
- Identifier des besoins d'expertise et monter une cellule, contribuer à des librairies open sources...

#### Améliorer le futur

- Mettre en place les bonnes pratiques dès maintenant
- Penser aux refactoring de performance futurs

# Et moi développeur, DE, DA, DS, etc?

- o Ce qui ne se mesure pas ne s'améliore pas... J'apprends à profiler
- o Je prends du recul sur la gourmandise en CPU / RAM de ce que j'écris
- o Je regarde les nouveaux outils / framework sous l'angle parcimonieux

#### **MERCI**

Convaincu? On en parle?
Pas convaincu? On en parle?



Linked'in

https://eltoulemonde.fr/



There a Better Way