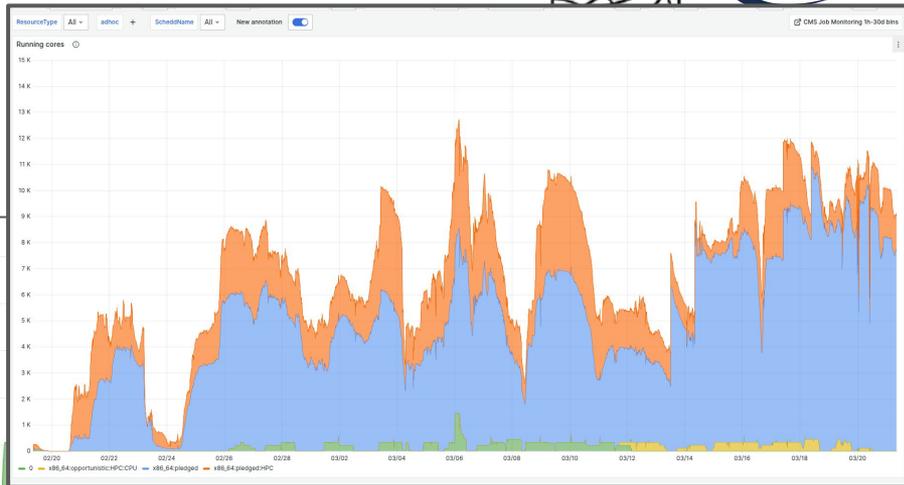
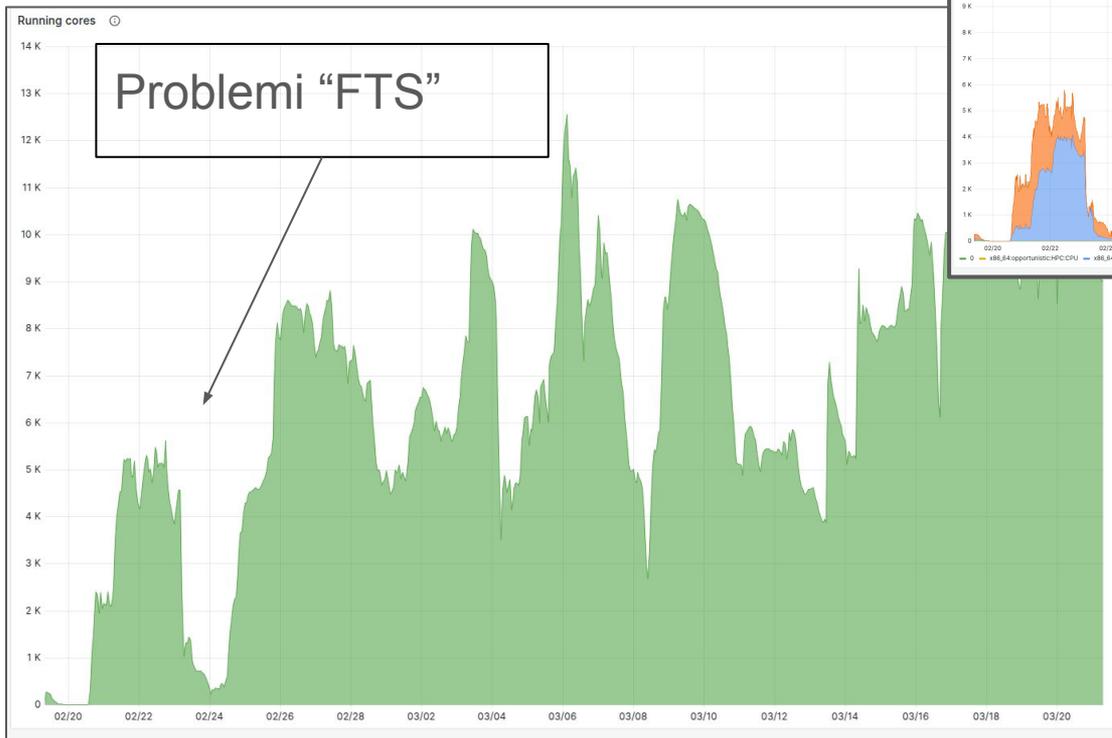


# CMS - CdG T1

Daniele Spiga  
INFN-PG

21.03.2025

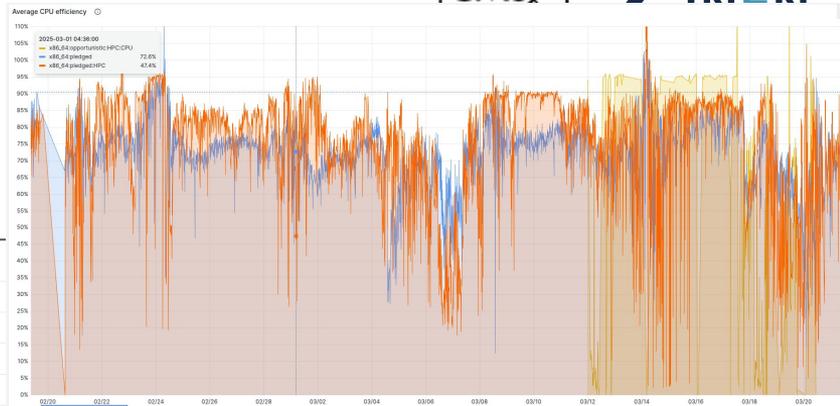
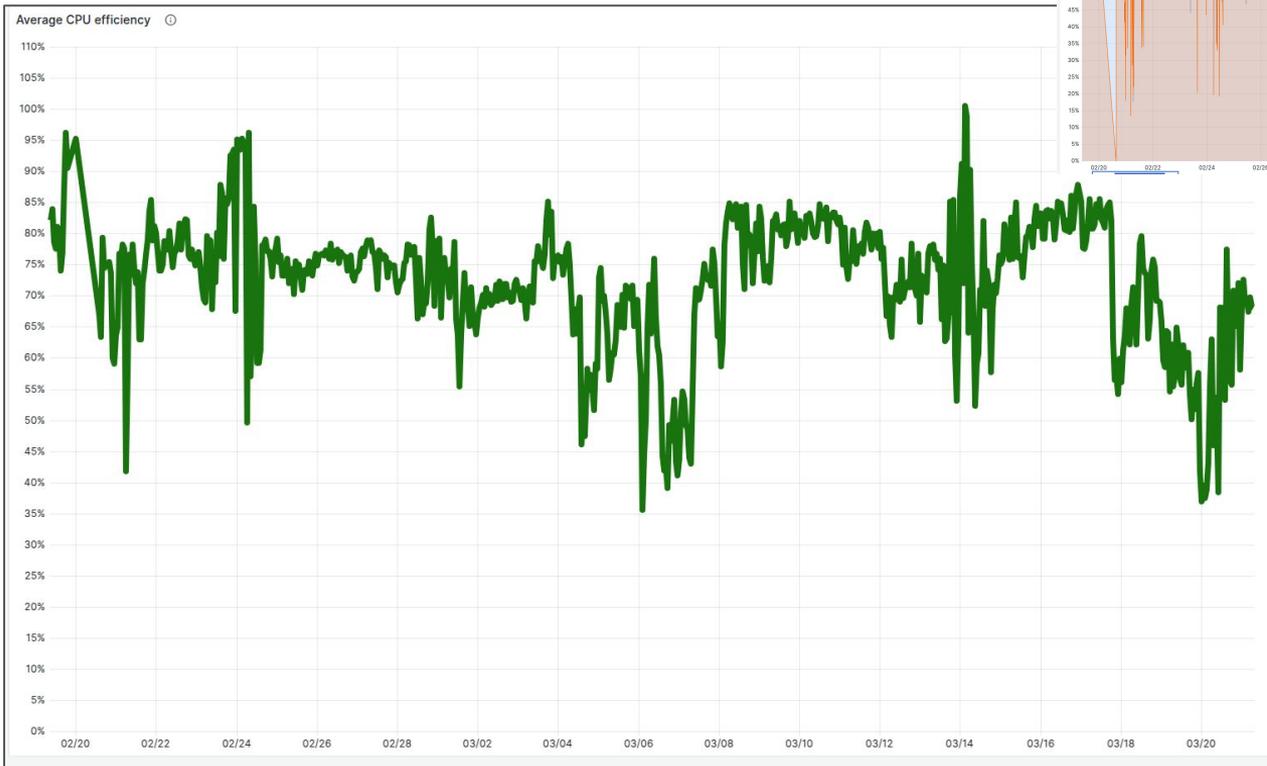
# Running cores



T1 CNAF  
 Leonardo Pledge  
 Leonardo opportunistico

Ripreso il commissioning  
 della parte opportunistica  
 (vedi dopo)

# Efficienza di CPU





# Pledge 2025

Settimana passata abbiamo avuto il CRB e c'è stata la discussione per il pledge 2025

- Lato Tier1 ho confermato che riusciamo a mettere il pledge (in particolare disco e tape) per aprile, non prevediamo problemi

RICHIESTE 2025		
T1	pledge 2024	pledge 2025
CPU (kHS06)	120.9	143
DISK (TBN)	15680	18460
TAPE (TB)	49400	57850





# Problema con FTS

~~“overwrite-when-only-on-disk requested”~~

→ ~~perchè cms sovrascrive senza cancellare prima~~

- ~~Ora dovrebbe essere possibile...~~

**Il problema è più subdolo, ma ora è sotto controllo!:**

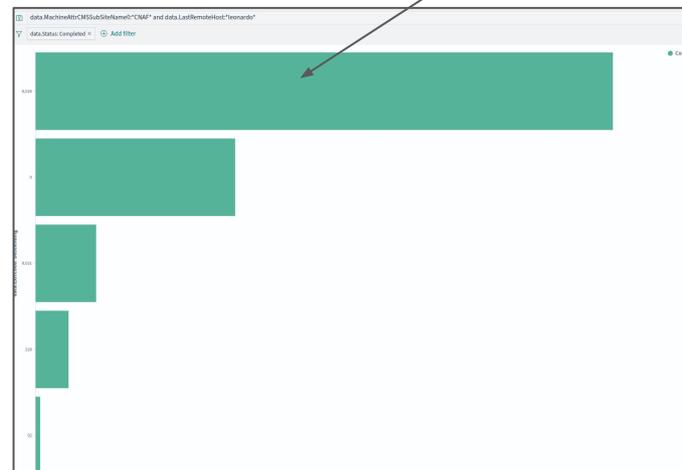
- “FTS vede problemi dove non ci sono :)” - Per RUCIO i transfer sono effettivamente ok (come per noi CNAF). FTS4 dovrebbe risolvere
- CMS guarda quanto dice FTS per decidere se mettere lo storage in “rosso” o meno
  - Potrebbe guardare RUCIO.. Lunga discussione in corso
- Per ora l'idea è che per il TAPE è stato disabilitato il check quindi non dovremmo piu' avere problemi
- Lammel Suggerisce di istruire CMS a capire quando FTS riporta un “falso negativo”

# Leonardo Opportunistico

Il setup attualmente fa uso di un proxy-cache xrootd (self-service) che sta in esecuzione su una “macchinina virtuale” su cloud a cnaf

- Per un setup più stabile sarebbe importante poter replicare il setup che avevamo con MarconiA2
  - Proxy-cache al Tier1

**Dobbiamo mitigare questo (problemi di accesso ai dati “remoti”)**





# Analisi interattiva / Analysis Facility

Proseguono i test con la Bolla di Padova (CPU only)

- Abbiamo replicato l'analisi con cui abbiamo fatto da Benchmark a T2 Legnaro in passato
- Vogliamo testare 3 scenari di configurazione di FS
  - Sia distributed Dask che local Dask
- Vogliamo misurare effetto di RNTuple
  - Convertiamo il Dataset dell'analisi "a mano"

Per ora abbiamo alcuni aspetti da capire. In particolare la differenza della quantità di dati letti in funzione del Filesystem (apparentemente ROOT legge quantità diverse di dati dipendentemente dal FS... )