

2025/11/18

Shunichi Kashima

RCNP, U-Osaka

計測システム研究会2025

KEK 東海キャンパス 1号館

- J-PARC チャームバリオン分光実験(E50)
- DAQの健全性とボトルネック
- DAQソフトウェアのパフォーマンス評価
- 性能評価の方法・用いる指標
- 結果と考察
- 試行錯誤
- まとめ

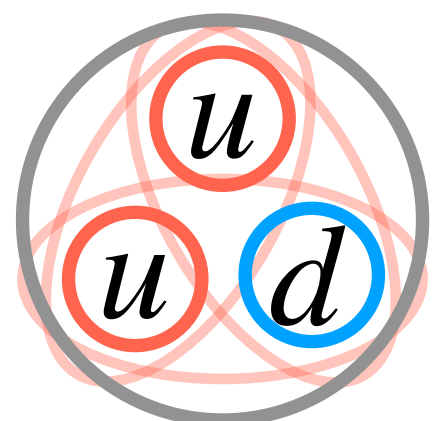
研究の背景

バリオンの内部構造を知る手掛かり

クォークが「強い力」によって閉じ込められた複合粒子

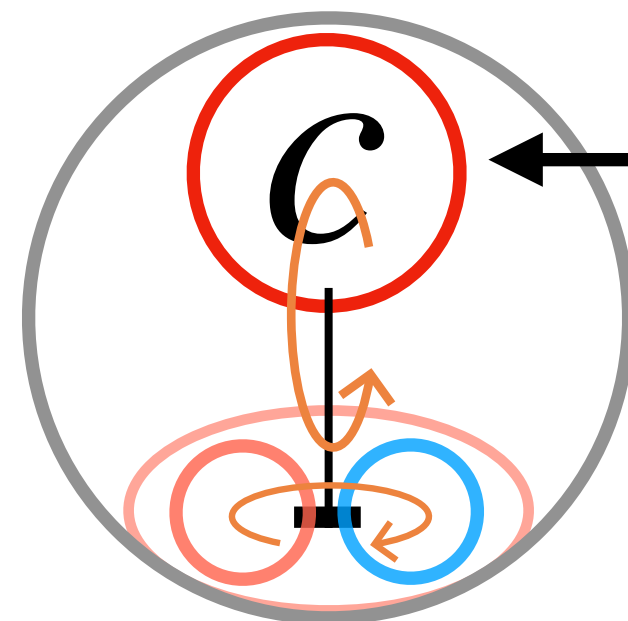
- クォークからハドロンがどのように形成されたか
- 励起状態**の調査が重要：ダイクォーク相関が1つのカギ

バリオン(クォーク3つ)の内部状態



陽子

クォークを1つ重くすると...



重いチャーム
クォーク

チャームバリオン

重いクォーク, 軽いクォーク対の間の運動

軽いクォーク間の運動

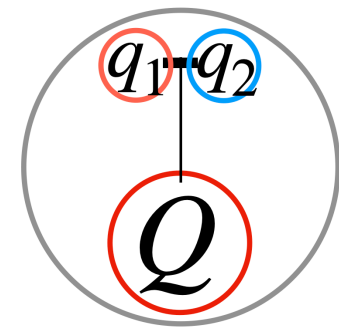
クォーク間の相関が縮退

⇒ **励起準位構造、生成率、崩壊分岐比**

研究の背景

バリオンの内部構造を知る手掛かり

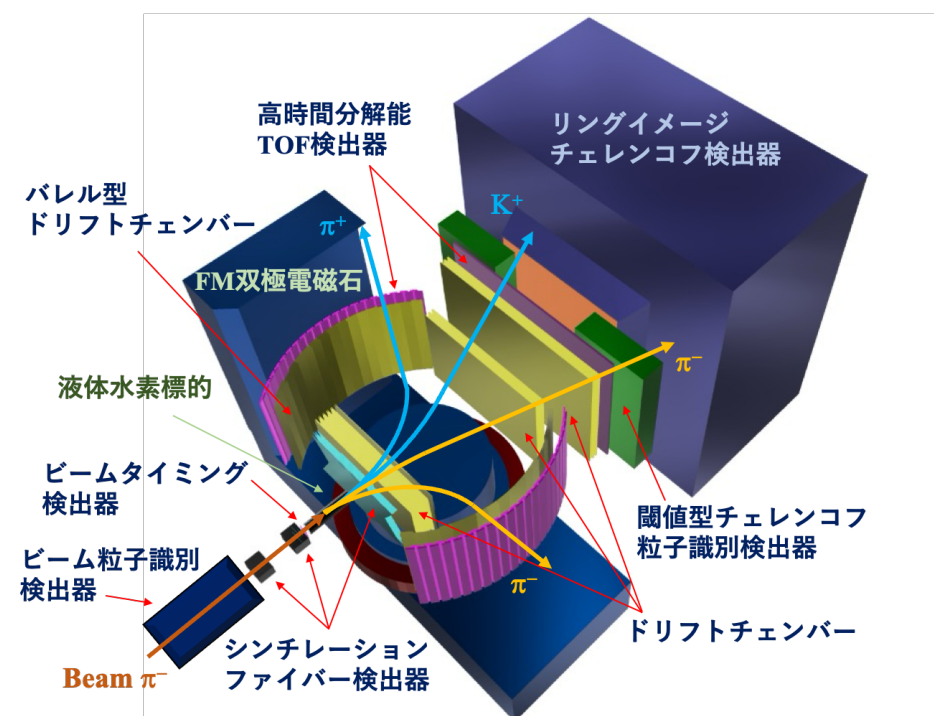
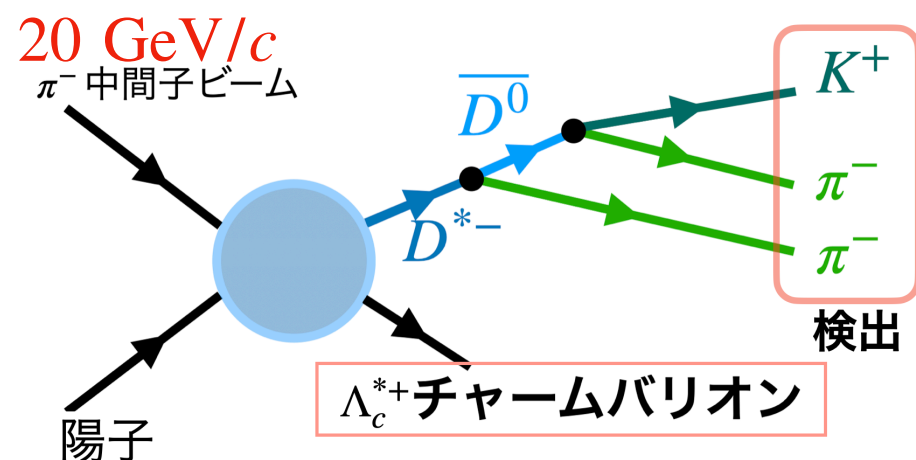
- ・ チャームクォークを含むバリオン：チャームバリオン
- ・ 励起準位構造, 励起状態の生成率, 崩壊分岐比



⇒ チャームバリオンの分光実験(E50) @ J-PARC

実験手法

$$\pi^- + p \rightarrow D^{*-} + \text{チャームバリオン}$$



- ・ チャームバリオン生成：数nb ほどの反応断面積
- ・ **大強度ビーム(=高反応レート)**
- ・ 複雑なハードウェアトリガー ⇒ ソフトウェアでやる

連続読み出し式データ収集システム

連続読み出し・ソフトウェアで事象選別

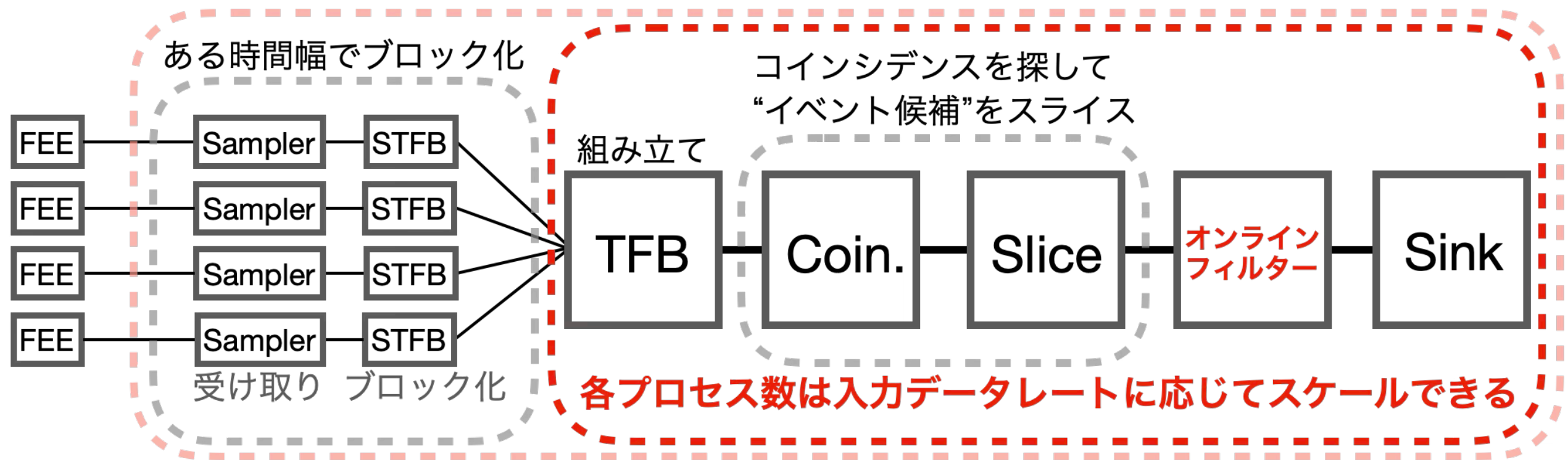
- ・ 信号データを全てコンピュータへ送る
- ・ **ビームが標的と反応せずに通過する事象(ビームスルー事象)** (95%)
- ・ **チャームバリオン生成** $\sim 1\text{-}10\text{ nb} \ll \pi^- + p$ 反応 $\sim 25\text{ mb}$
- ・ 興味の薄いイベントが多すぎる
- ・ **チャームバリオン生成事象の候補を漏らさずリアルタイムで事象選別**
ソフトウェアで

当面の目標

- ・ タイミングカウンタを用いたTOF条件のフィルター
- ・ ビームスルー事象の排除

⇒ **オンラインTOFフィルター**の性能評価

NestDAQ



スケーラビリティ

- プロセスを増やせば負荷が分散(=システム全体のスループットが増える)
- 負荷に応じた計算資源
- **E50実験ではどれくらいの計算資源が必要か**
- DAQ動作試験のテストベンチのデータを用いてTOFフィルター1プロセスあたりの性能評価を行う

NestDAQデータリプレイヤーを使いました

性能評価の仕方 — DAQの健全性

DAQの動作限界を決める要素

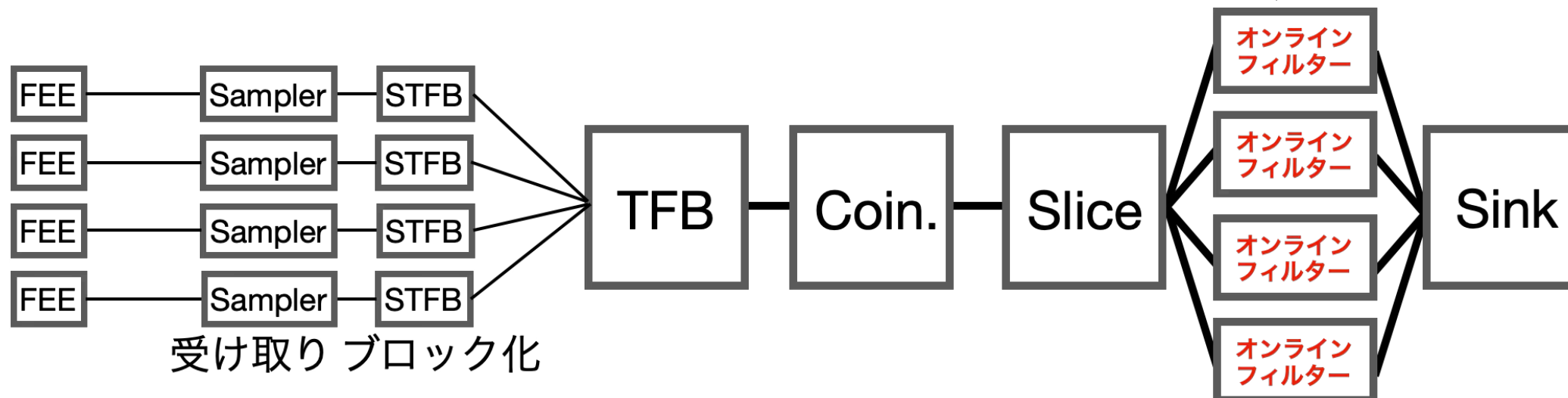
- (①)一定時間に入ってくるデータサイズ < (②)処理できるデータサイズ
 - 少しでも②よりも①が大きければDAQはいずれ止まる
 - 以下では単位時間あたりの量
 - ① 処理すべきデータレート (MB/s)
 - ② 処理できるデータレート (MB/s)



足りなければプロセス増やせば良い

$$\text{必要プロセス数} = \frac{\text{処理すべきデータレート}}{\text{処理できるデータレート}} \leftarrow 1\text{プロセスで測定}$$

- ① 処理すべきデータレート = 10 (MB/s)
- ② 処理できるデータレート = 3 (MB/s)



- 連続読み出し式DAQのテストベンチ(T103)で実装されたTOFフィルターの性能評価 ⇒ 処理にかかった時間(elapsed time)の計測

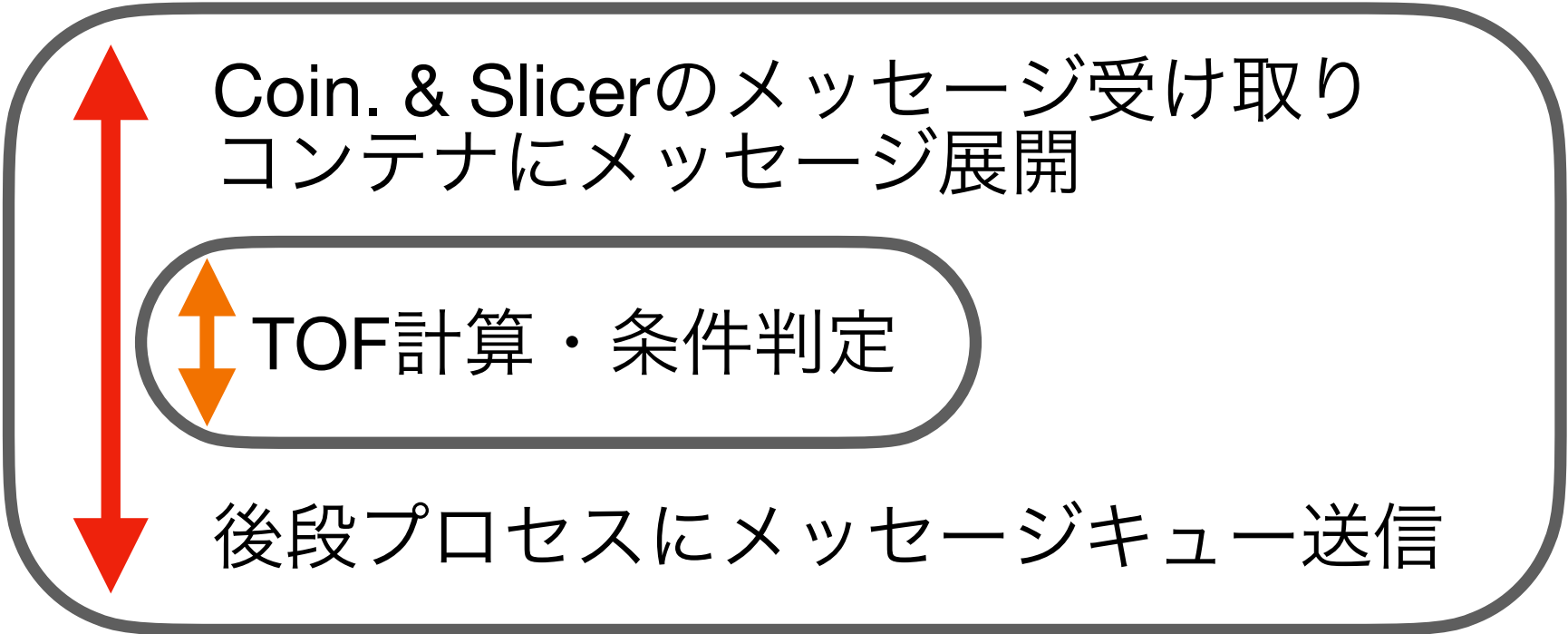
タイマー(1)

純粋なTOF判定時間

タイマー(2)

全体の処理にかかる時間

TOFフィルター処理内容



- 処理したデータ [byte] / タイマー(1) のなどの指標を用いて評価

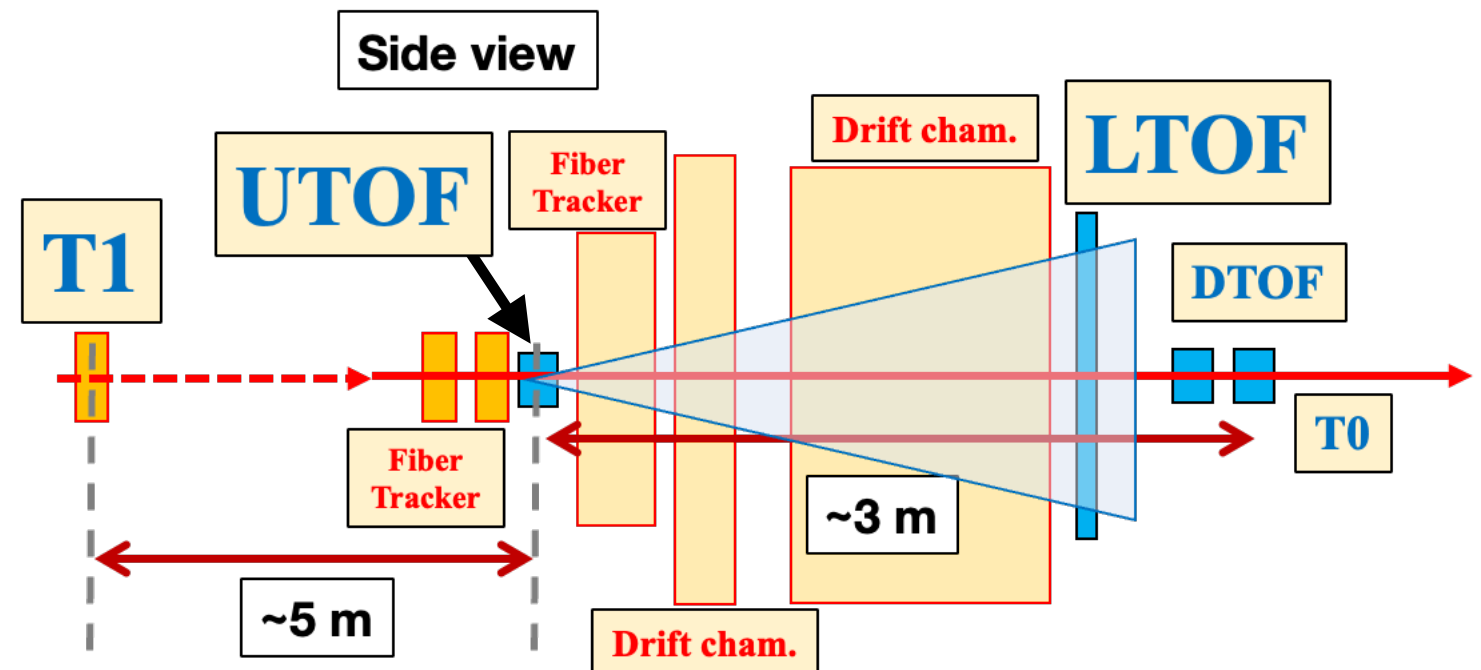
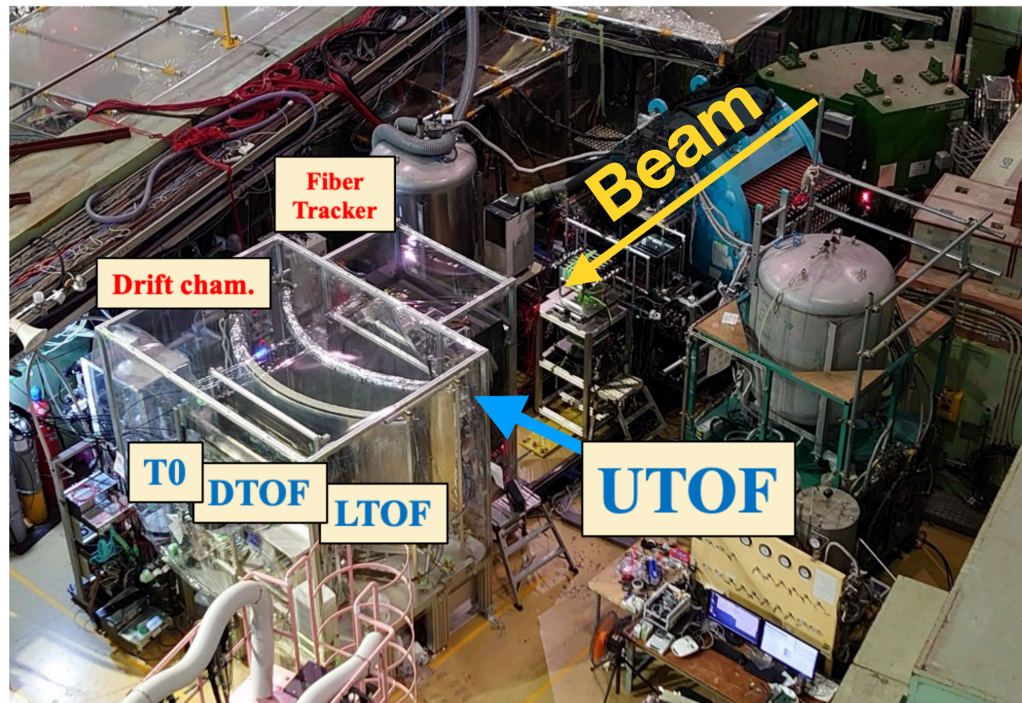
計測環境

計算機のスペック

CPU	AMD EPYC 74F3
#Cores	24 コア / 48 スレッド
メモリ	64 GB

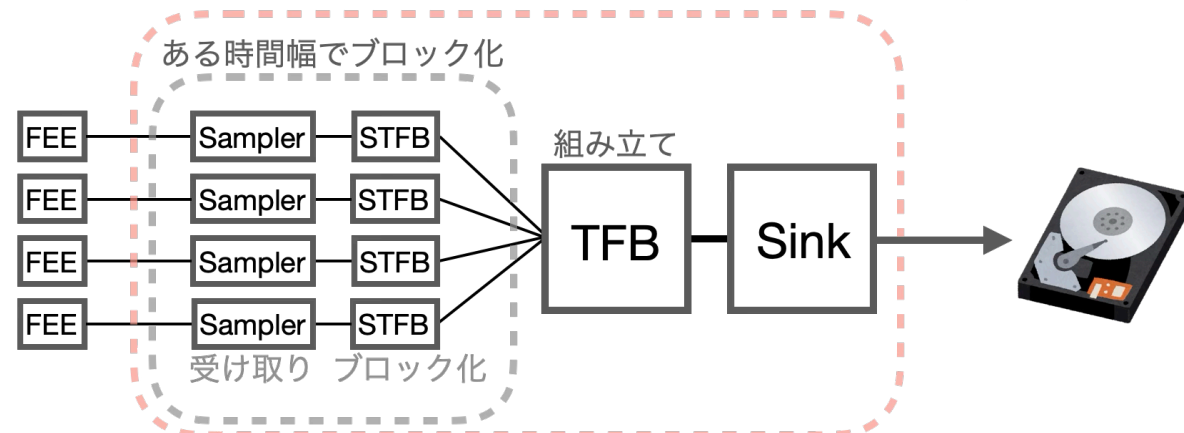
T103テストベンチ @ J-PARC K1.8BR

- 連続読み出し式DAQのテストベンチ(2024年4月)
- タイミングカウンターとトラッカー



- コインシデンスロジック (Coin.) : **UTOF**と**LTOF**のAND
 - コインシデンス幅は120 ns
- ↓ Coin.から ± 1000 ns のウィンドウでスライス (Slice)
- T1**と**UTOF**のTDC値の差がある条件を満たさない場合はSliceを棄てる

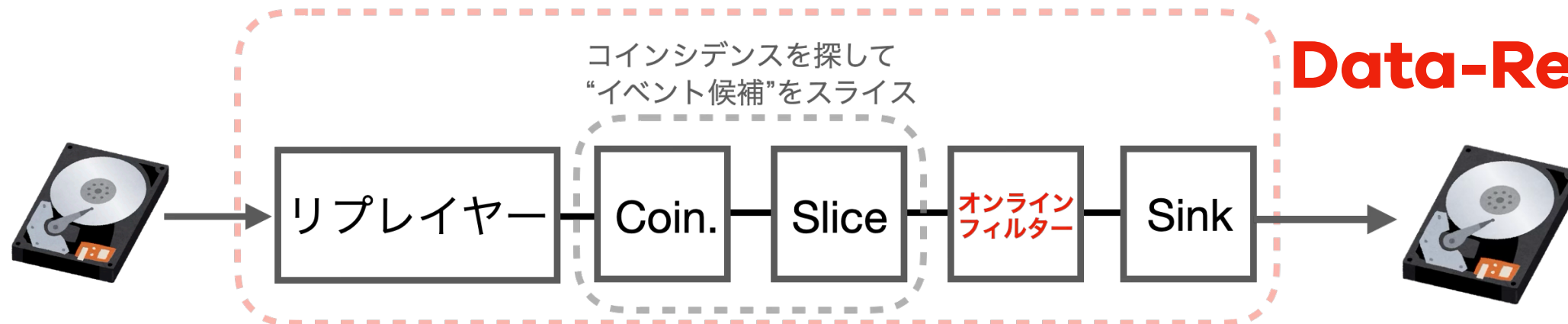
● T103テストベンチで主に用いたトポロジー



Trigger-less DAQ

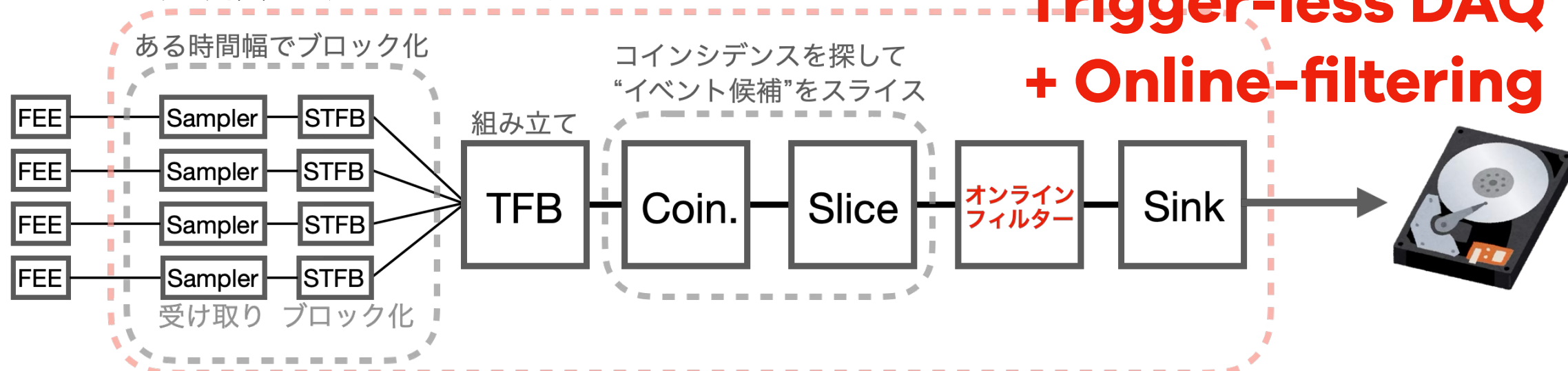
0% loss in Software

● リプレーヤーによるベンチマークで用いたトポロジー



Data-Replayer study

● E50実験で用いる予定のトポロジー

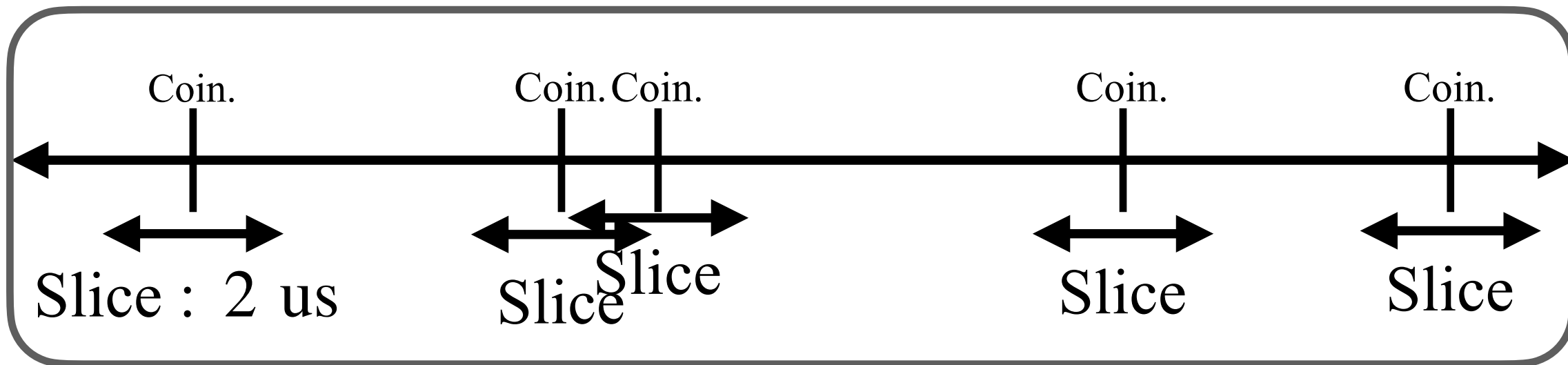
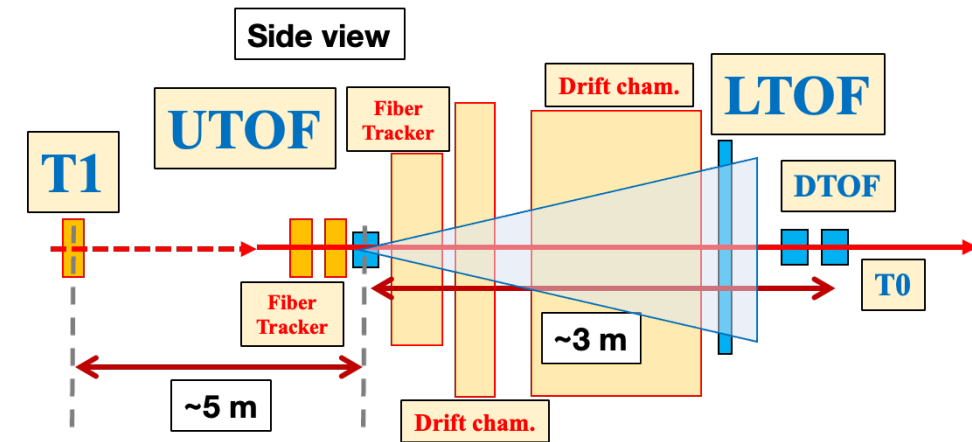


Trigger-less DAQ

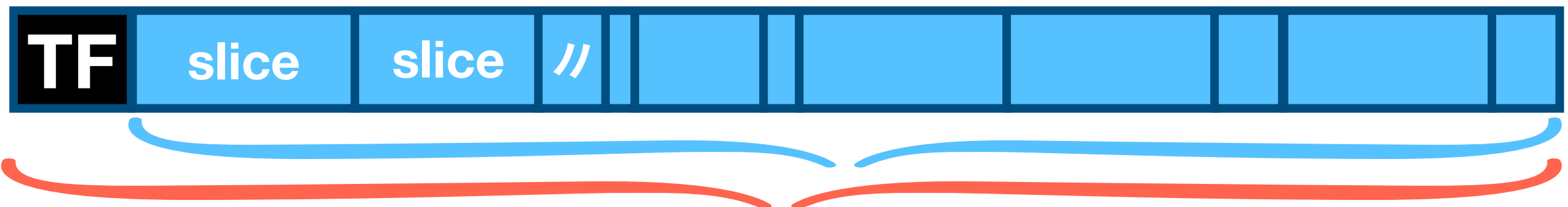
+ Online-filtering

- 一つのTimeFrame(~ 2 ms)
- コインシデンスの数だけSliceが付属

TF : ~ 2 ms



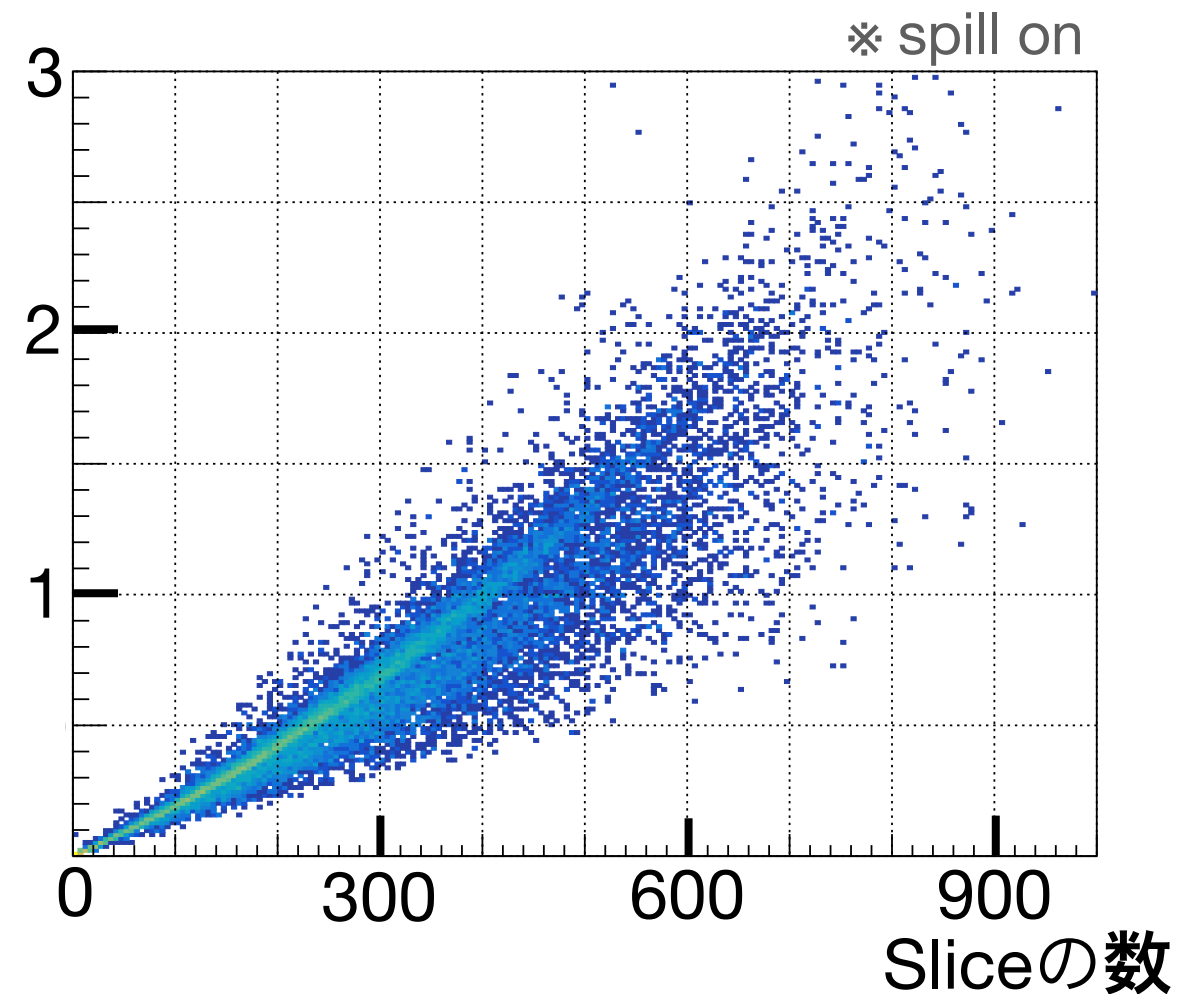
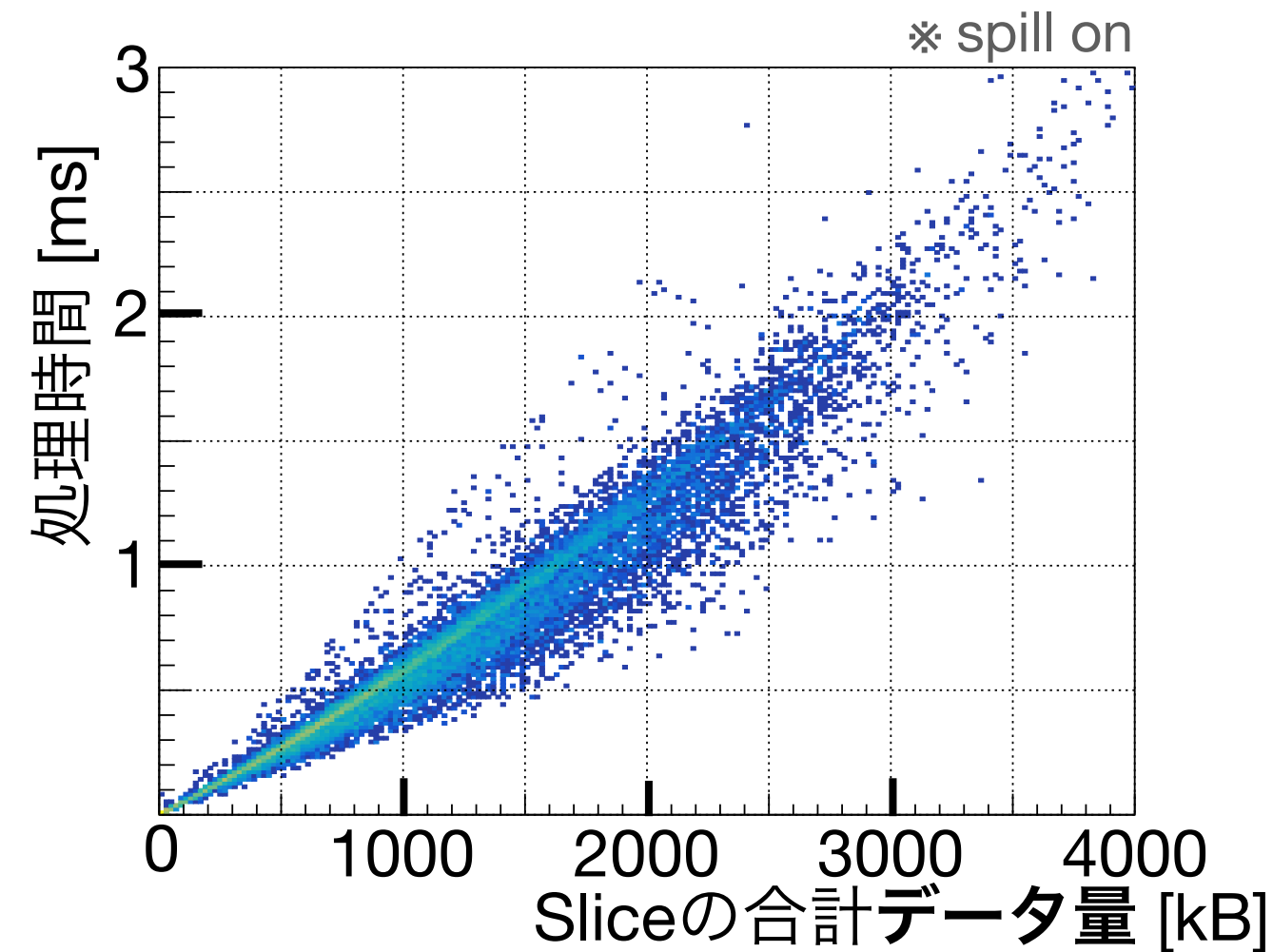
データ構造



- **総データ量**、**Sliceのデータ量** : スループットの計算
- Sliceの数 = コインシデンスの数 \propto **ビーム強度**

結果 - TOF判定の処理時間とビーム強度

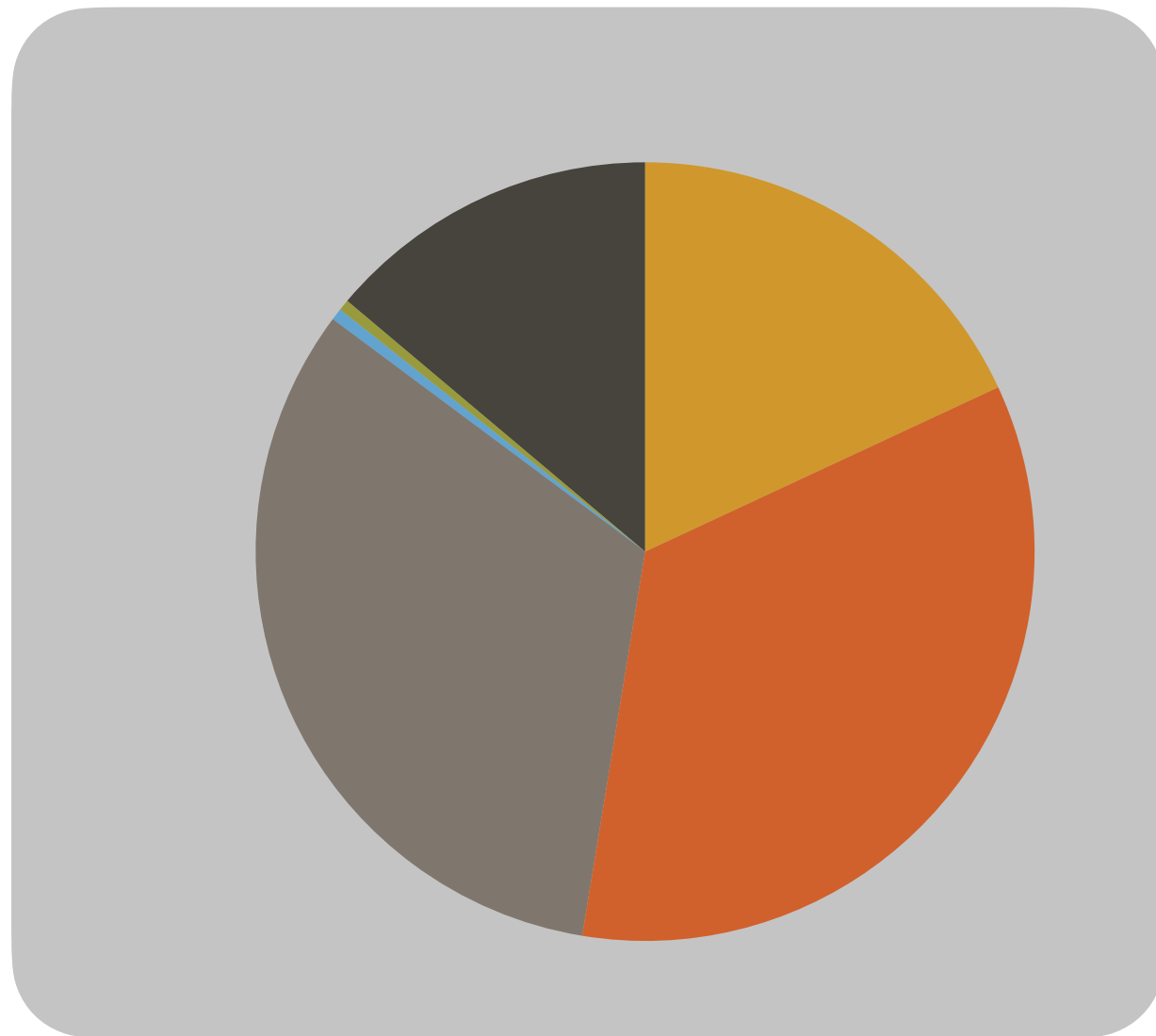
- ・ **タイマー(1)**でTOF計算・判定時間を評価



- ・ データ量と処理時間の相関：時間はちゃんと測れてそう
- ・ TOF計算の**組み合わせ**が2次的関数的に増えることを反映した増加傾向
 - ・ T1ヒット数xUTOFヒット数で増えていく
- ・ もっとビーム強度が高いときの処理時間は今後評価が必要
- ・ GPUによる並列TOF計算の活用も視野に

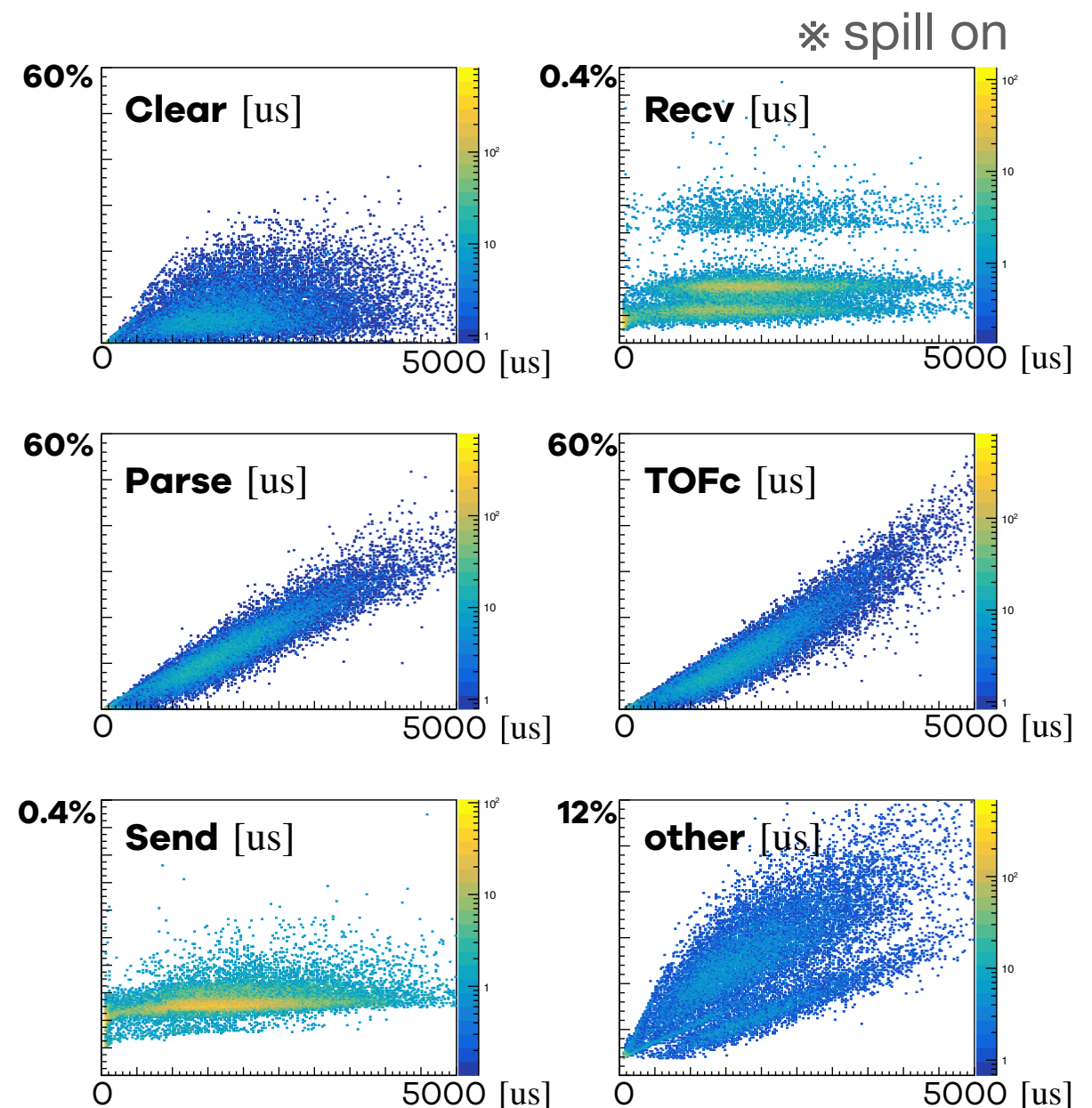
TOF判定処理にはまだ余裕がある

- **TOF calc**以外はオンラインフィルターの動作に必要な処理
- もっと高度な処理を行う余地あり
 - 複数カウンタ間のTOFなど



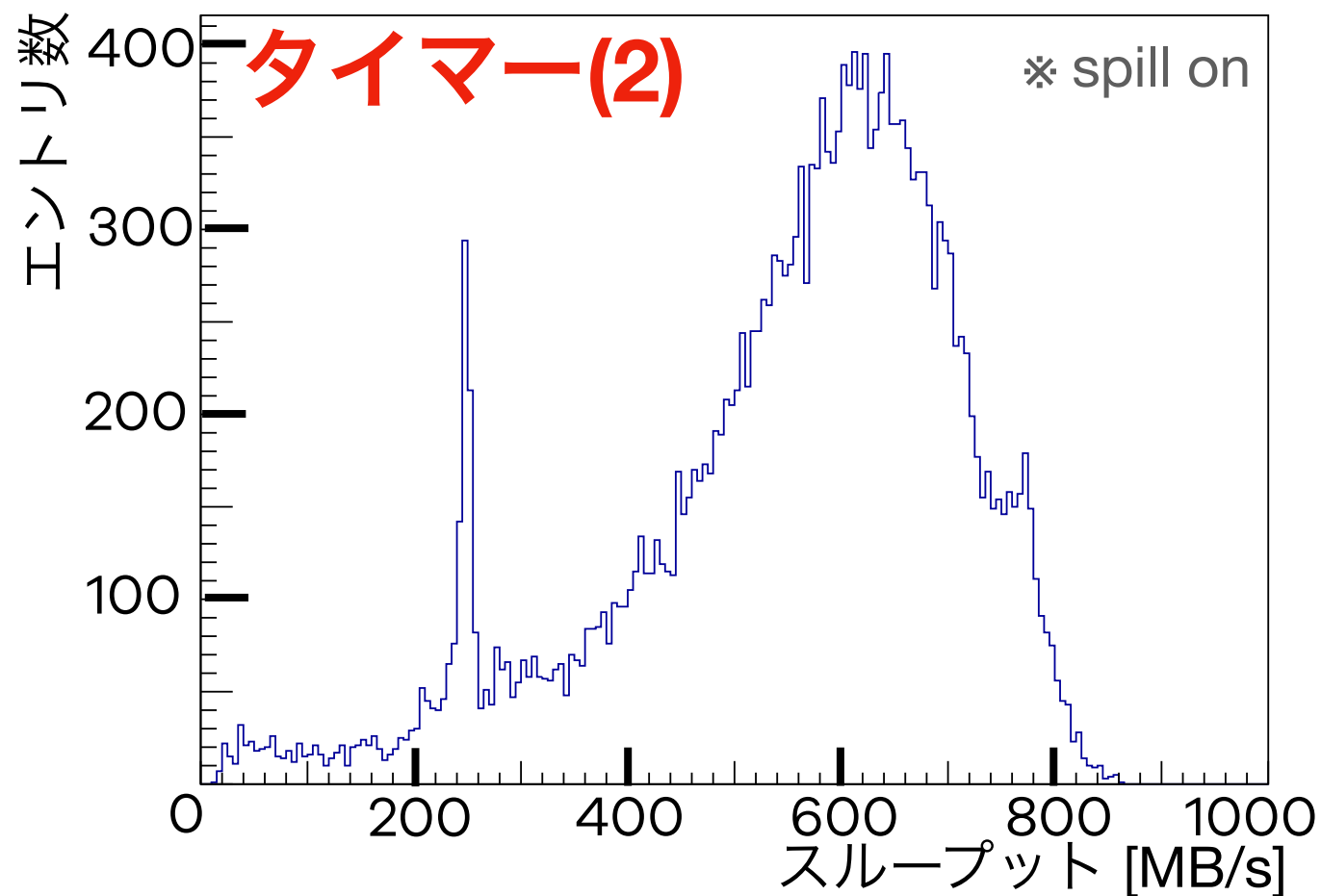
※ spill on

全体の時間との相関



横軸：全体の時間 [us]

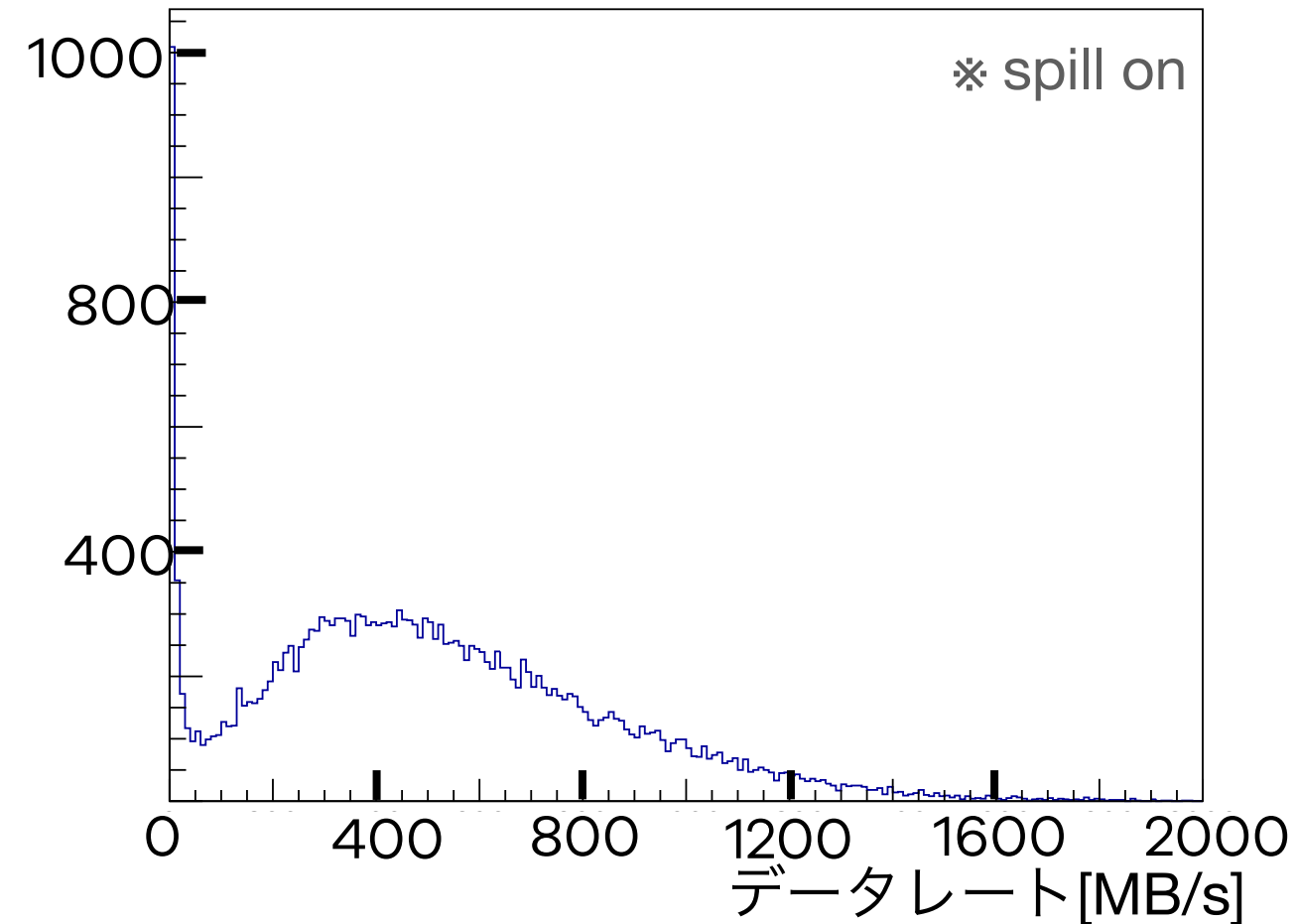
TOFフィルター全体のスループット



avg 594.9 MB/s

処理できるデータレート

オンサイトで送られてくるデータレート



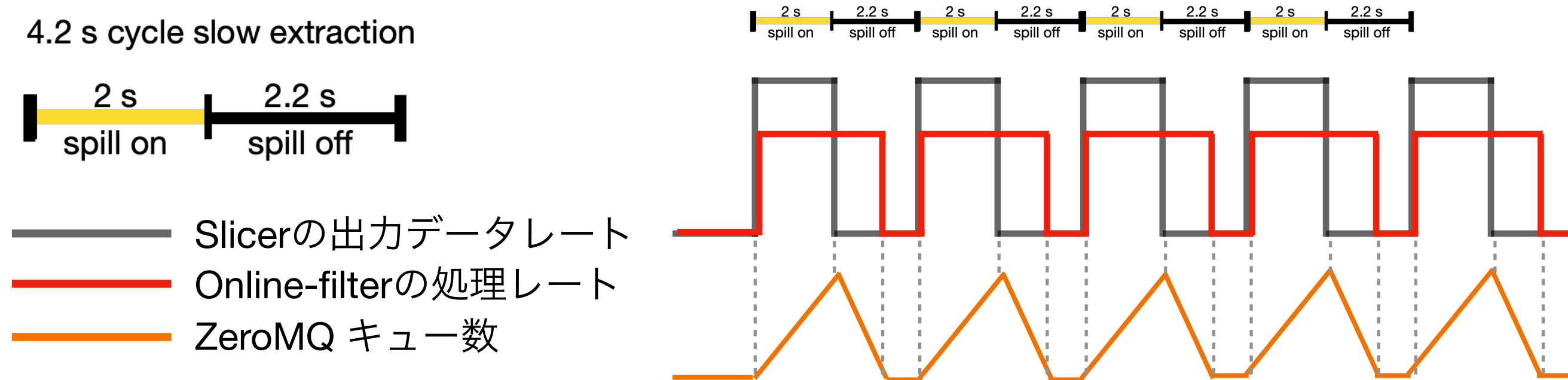
1.08 MB / TF

= 515 MB / real sec

処理すべきデータレート

結果 - 必要な計算資源

ビーム構造を加味した必要プロセス数



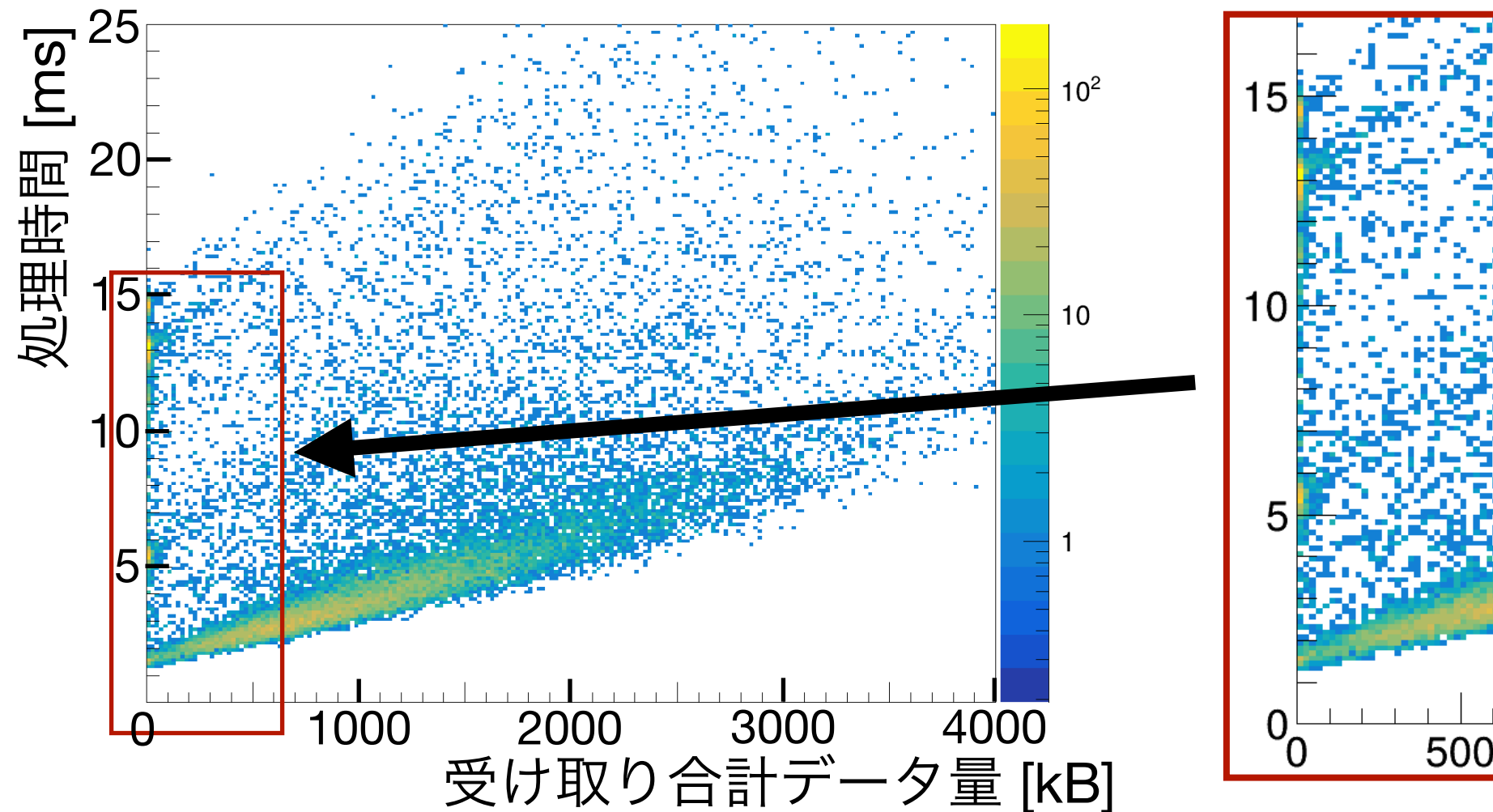
$$\text{必要プロセス数} = \frac{\text{処理すべきデータレート}}{\text{処理できるデータレート}} \times \text{duty比}$$

- ① 処理すべきデータレート = 515 (MB/s)
 - ② 処理できるデータレート = 594 (MB/s)
- ➡ $\frac{515}{594} \times \frac{2}{2 + 2.2} = 0.41 \text{ (個)}$

- * 仮にT103セットアップでE50実験のビームレート(60 M/spill)で実験すると、少なくとも27個のTOFフィルタープロセスが要求される
- * TOFの計算の組み合わせの影響で増える可能性はある

Trial & Error

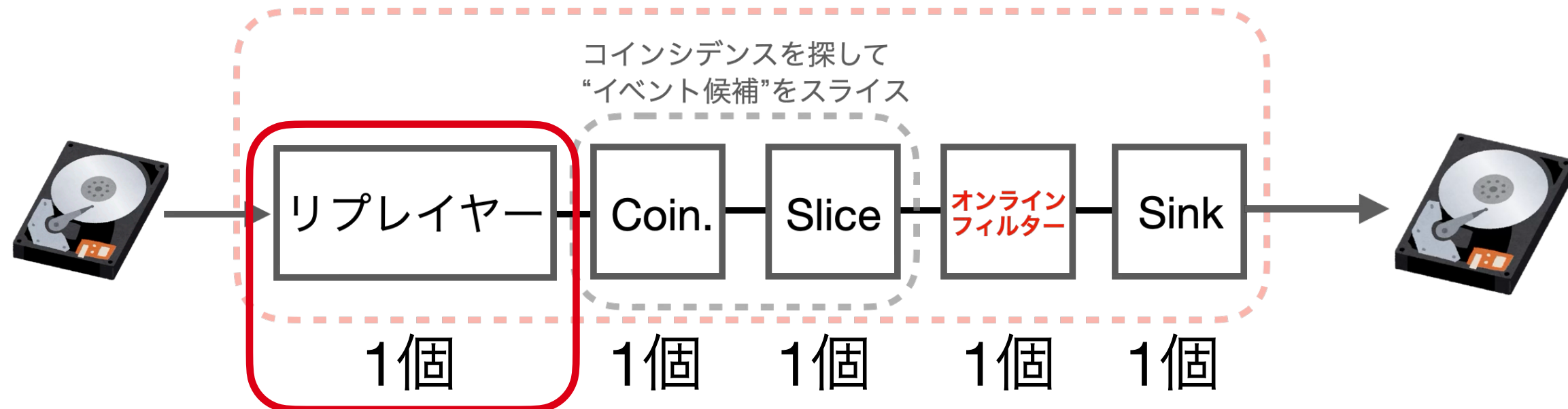
- **タイマー(2)**でTOFフィルター全体の処理時間を評価



- データ量の小さい時に異常に処理に時間がかかることがある
- TOF判定ではない部分：メッセージ展開時?メッセージ受け取り時?

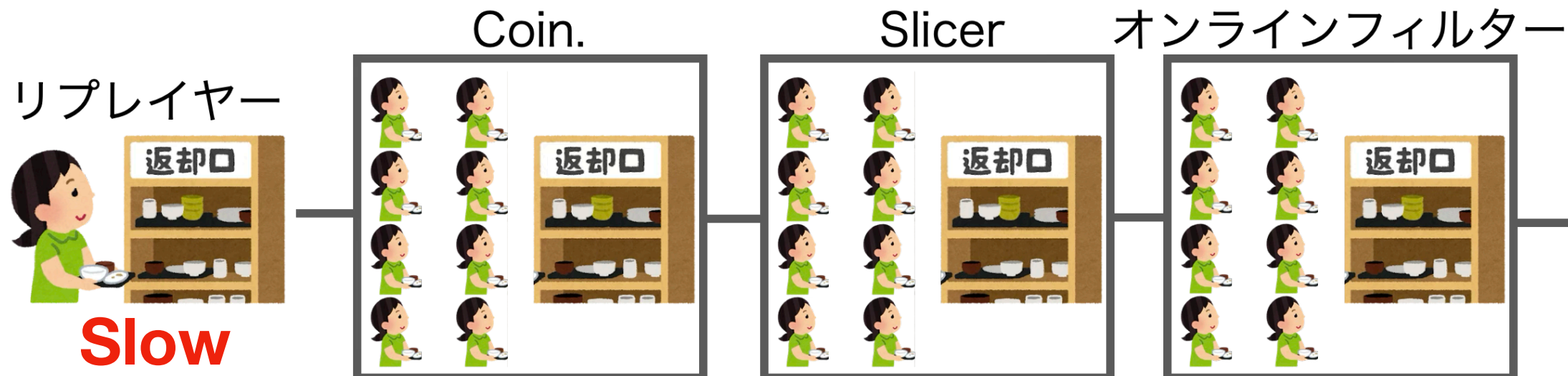
評価方法の改善 – キュー待ち

- リプレーヤーによるベンチマークで用いた構成

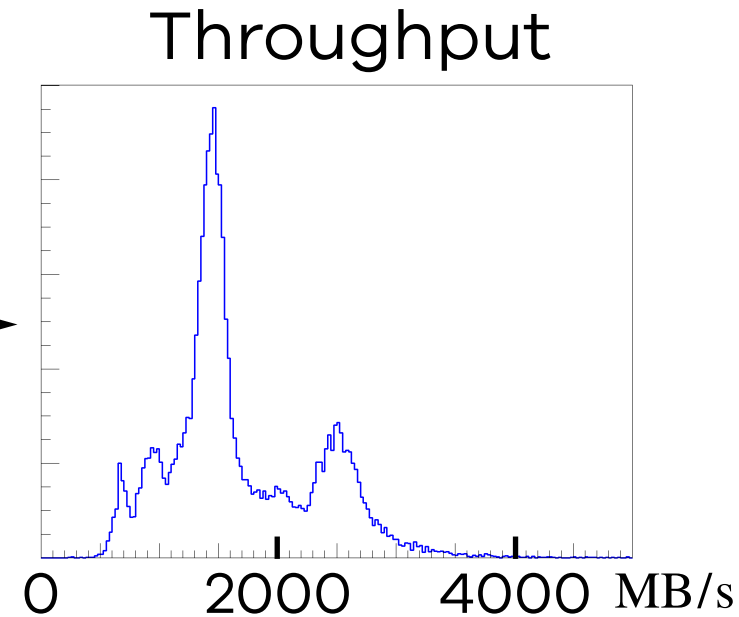
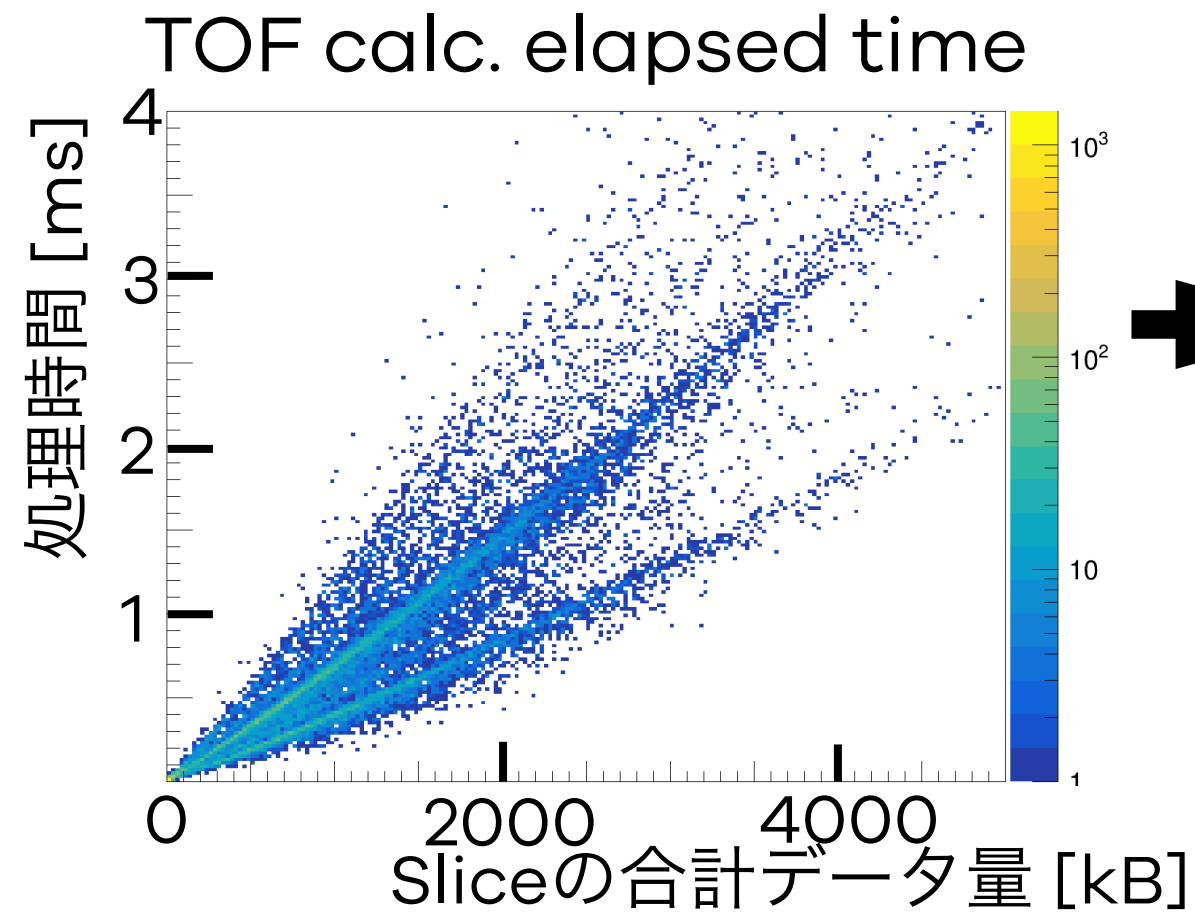


リプレーヤーの読み出しで律速していた

- オンラインフィルターが前段のプロセスがキューを投げてくるのを待つ時間が含まれていた
- ビジーな時の処理時間こそ正しい性能評価の指標である



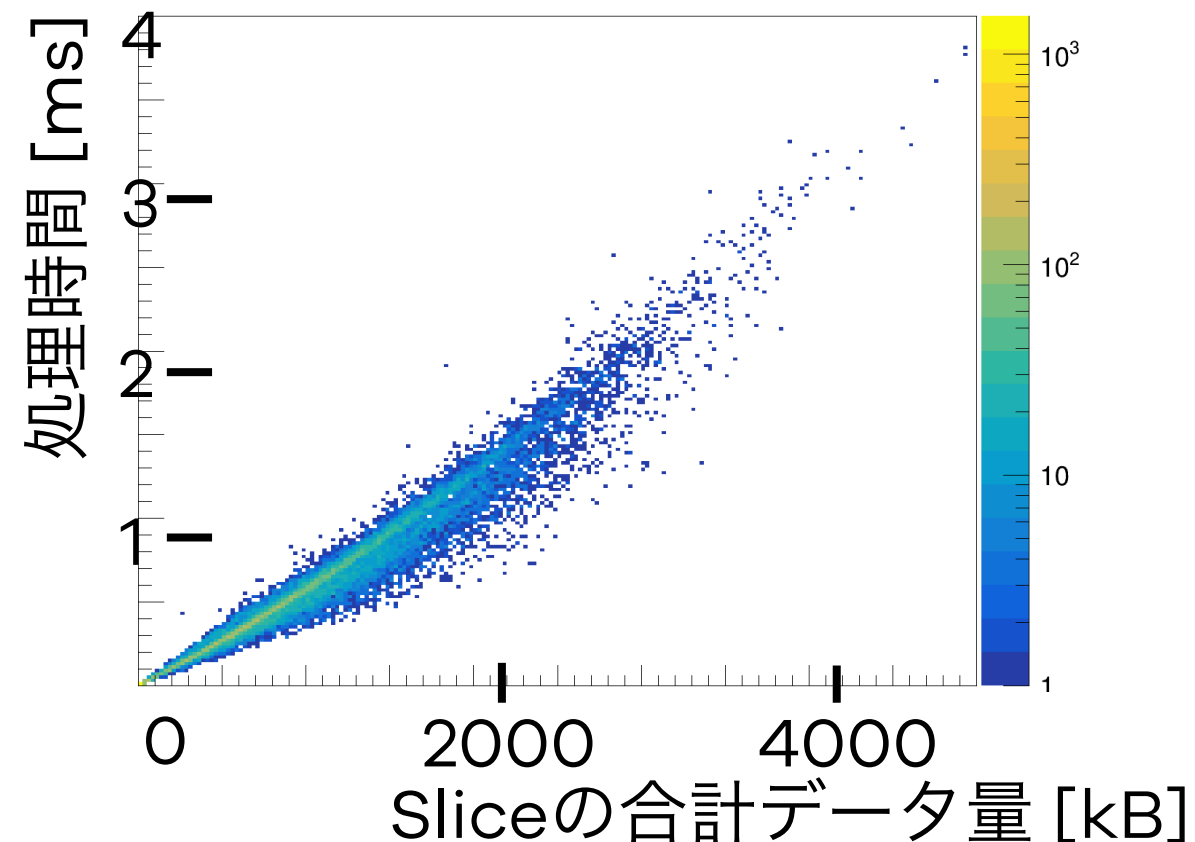
Waiting for queue...



- 処理速度に複数の系列
- CPUの省電力&ブースト機能
- どちらもオフ & 全コア3.2 GHz固定
- ソフトウェアの性能評価に貢献

Discussion

- 適切に負荷がかかっている省電力とハイパフォーマンスは両立するか？



まとめ

- J-PARC チャームバリオン分光実験のための連続読み出し式DAQシステムの構成要素の1つとなる**TOFオンラインフィルター**の性能評価を行った
- **TOF判定関数だけの時間とTOFフィルター全体での時間の指標を用いて**評価を行った
- フィルタープロセスの性能の評価手法を確立し、E50実験で必要とされる計算資源の量を見積もった
- NestDAQオンラインフィルターの性能評価のノウハウの共有

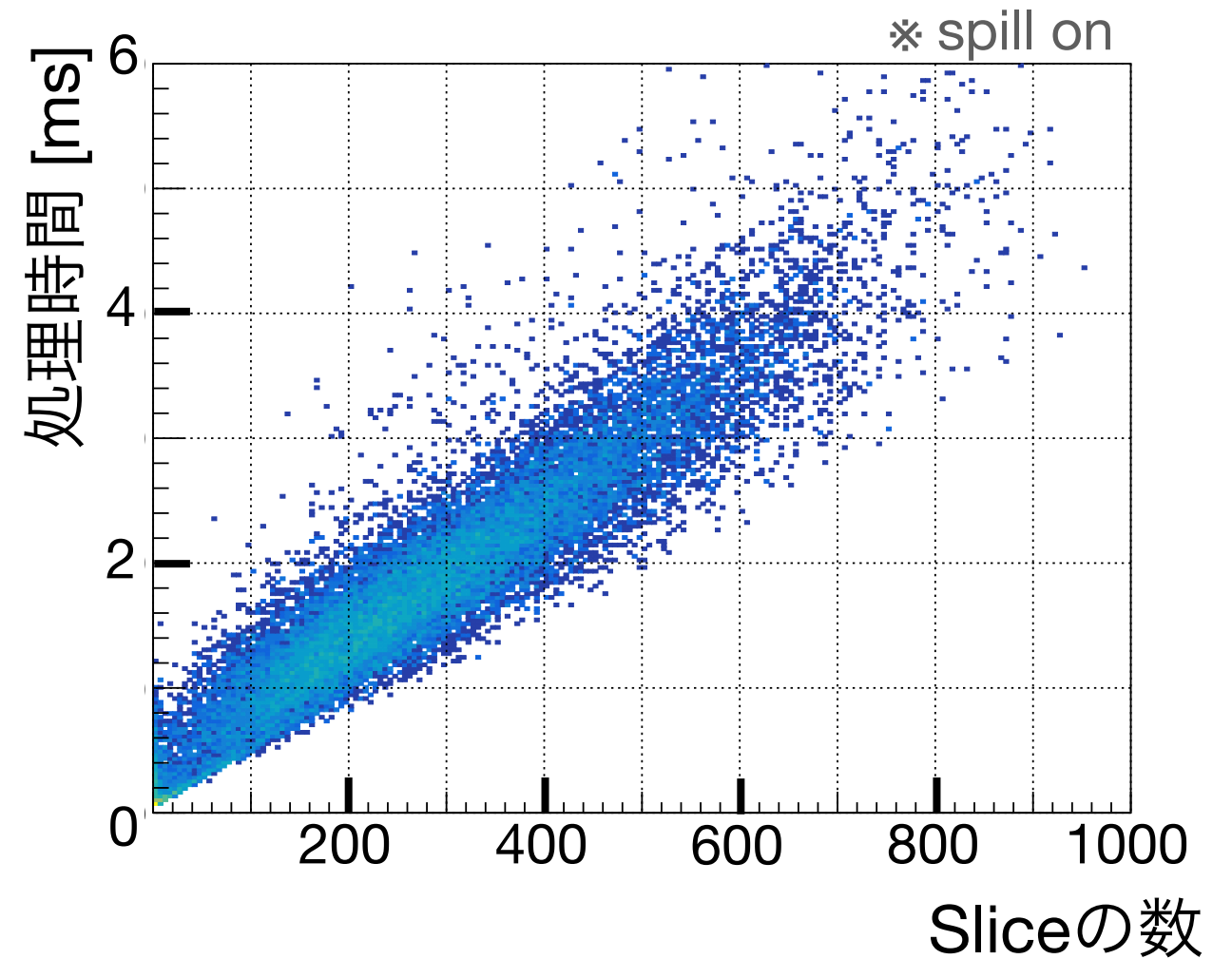
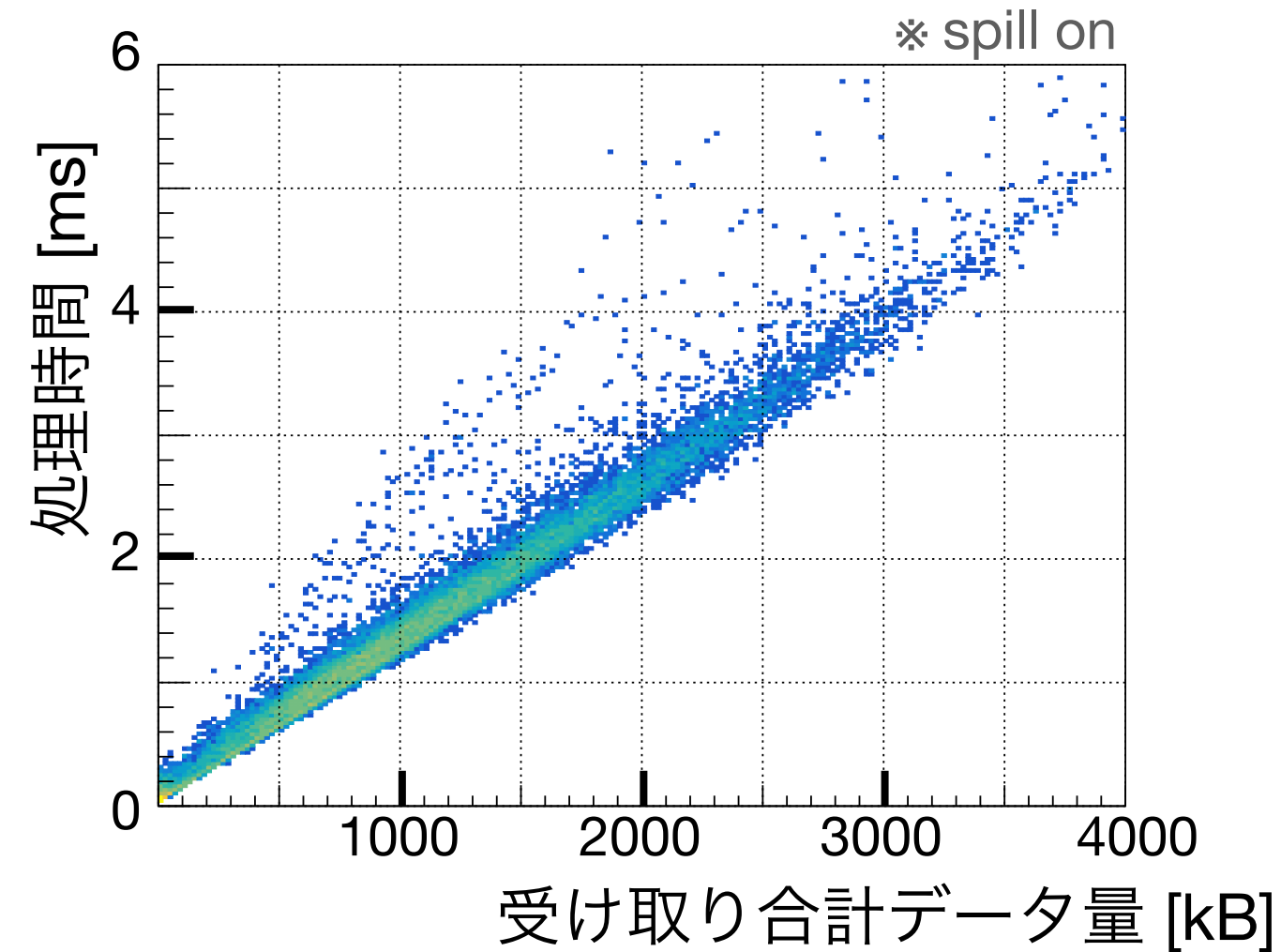
今後の展望

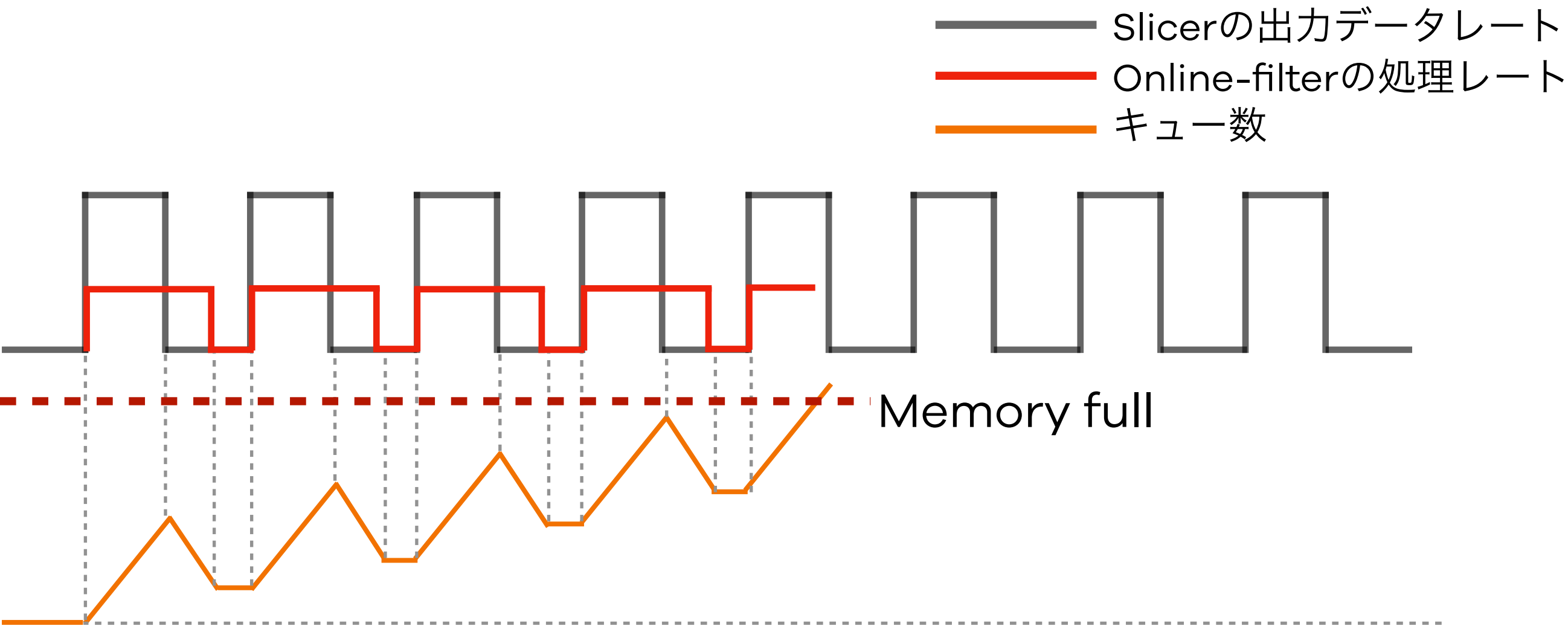
- TOF計算量(\propto TDC値の差の組み合わせ)の多いときの性能評価
- GPUによる計算加速の検討
- 他のフィルターの実装(複数TOF、多重度、トラッキング、運動量...)

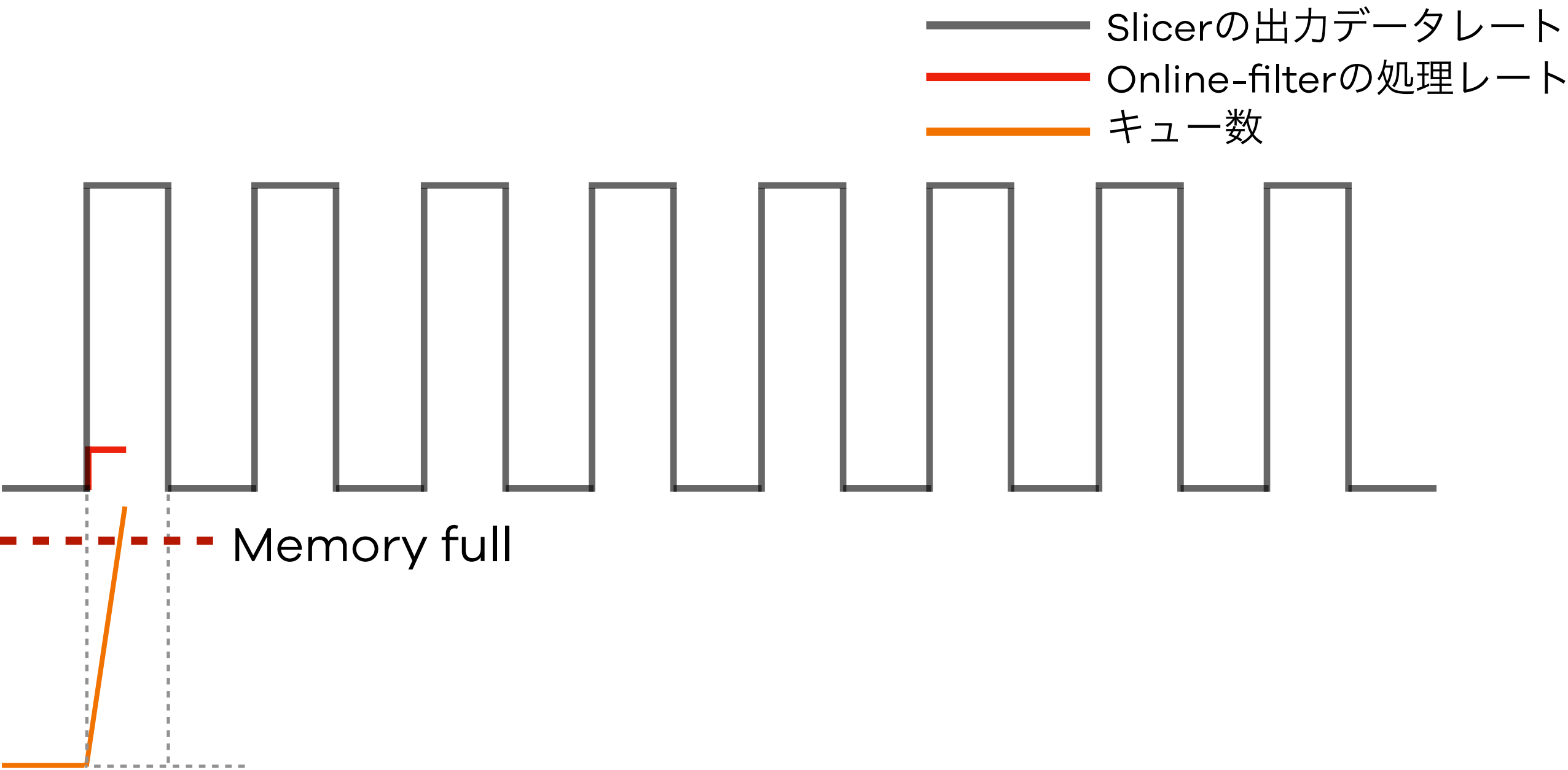
BACKUP

結果 (全体の処理時間)

- **タイマー(2)**でTOFフィルター全体の処理時間を評価





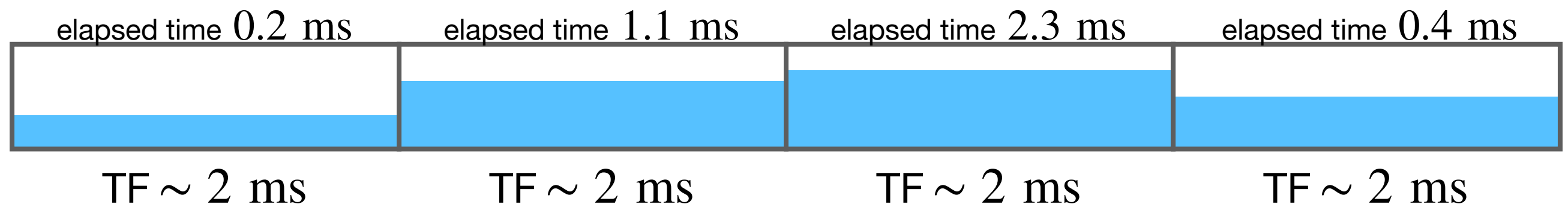


性能評価の仕方 — DAQの健全性(別の表記)

DAQの生死の境界を決める指標

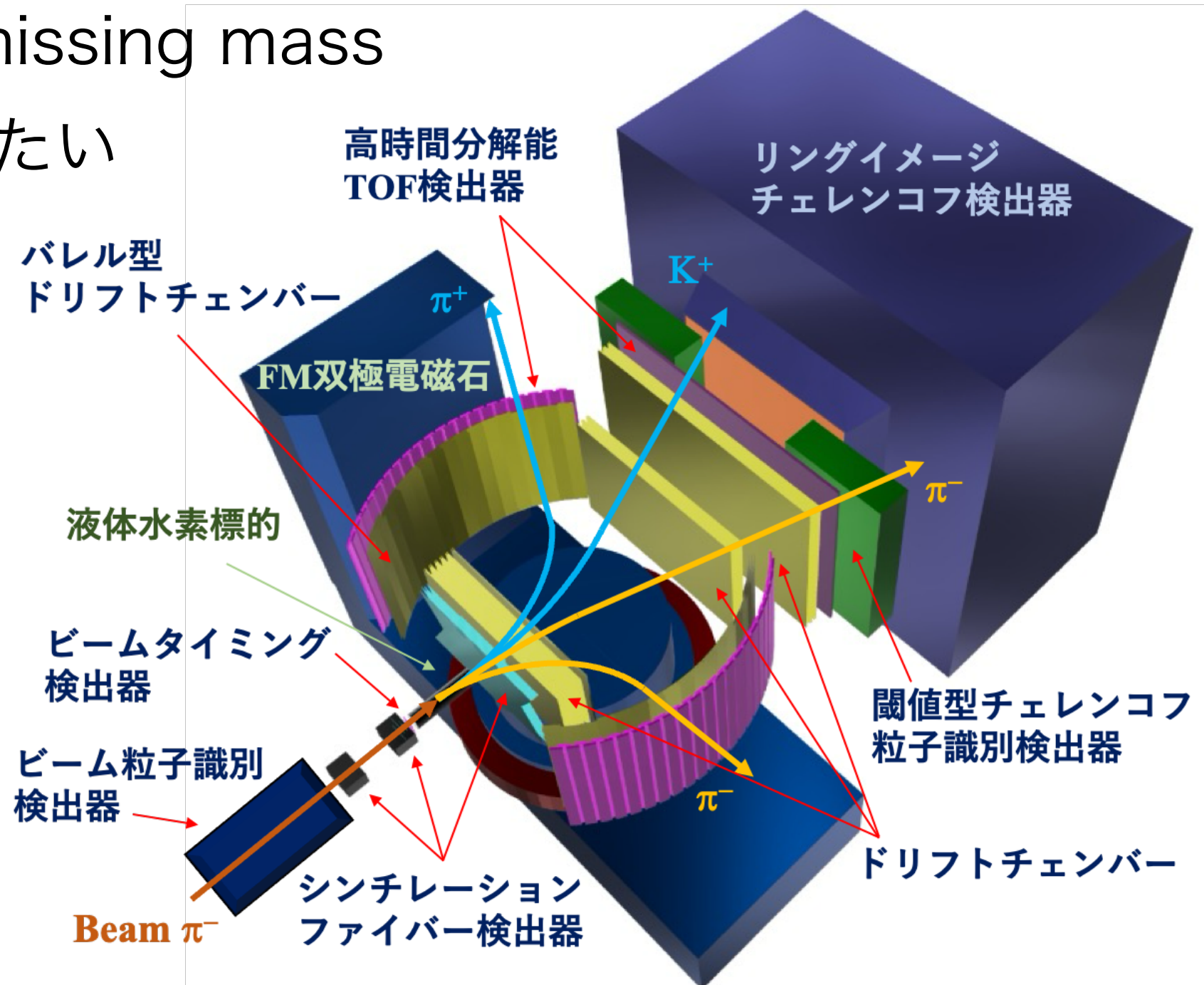
- 比較すべき指標は何か
- 平均的な処理すべきデータレートとスループット(MB/s)の比較
- **1TFの時間**($4 \times 524.288 \sim 2000$ us)と、**スループット(平均処理時間 us/TF)**
 - スループットを「1TFを処理するのにかかる平均時間」と定義して1TFの時間と比較する
 - この定義の利点は定義が簡便であること、測定が初心者にも容易であること(データ量を測る必要がなく、NestDAQのデータ構造がコード内でどのように実装されているかを考慮する必要もない。std::chronoで時間を測れば良いだけ)
- TF ~ 2 ms ごとのTDCのパケット
- TFをどれくらいの時間で処理できるか
- 例えば平均10 ms かかるなら少なくとも5プロセス必要
- 平均1 ms かかるなら1プロセスで処理可能

□ Time Frame
■ amount of TDC





K^+, π^-, π^- を捉えてmissing mass spectroscopyをしたい



ハドロンとは

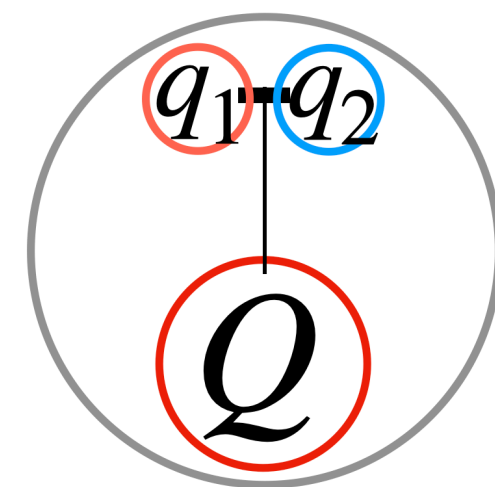
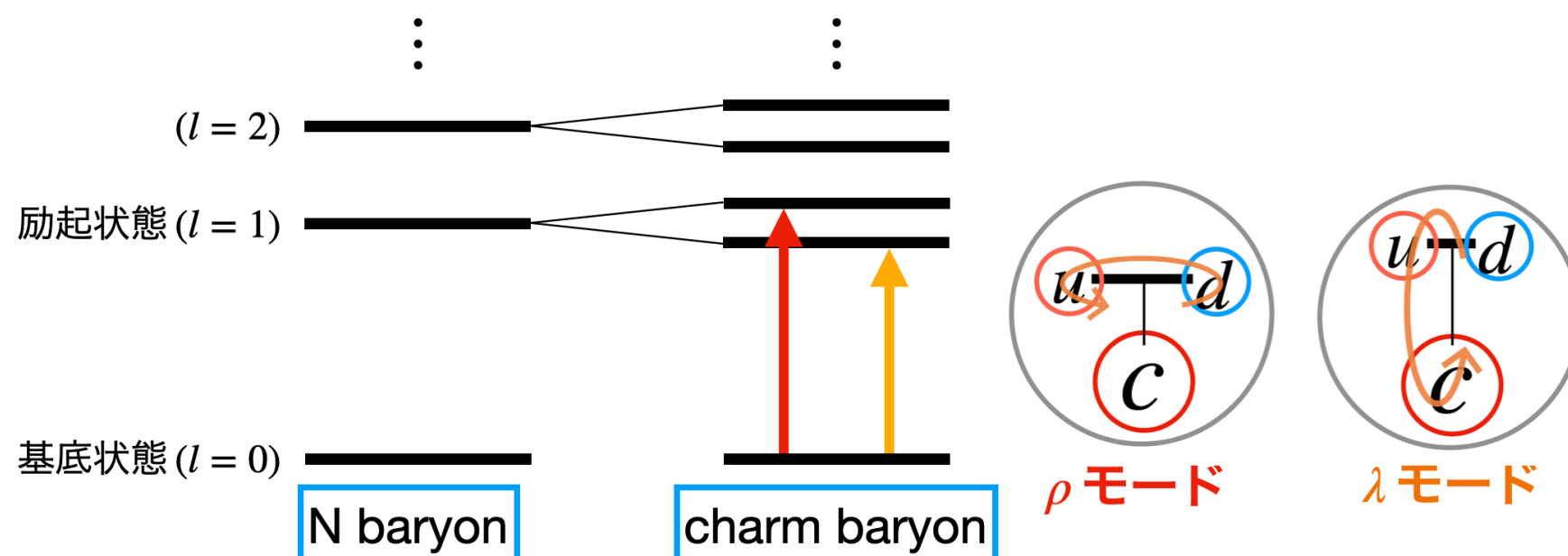
クォークが「強い力」によって閉じ込められた複合粒子

バリオンの内部構造を知る手掛かり

- チャームクォークを含むバリオン：チャームバリオン

① 軽いクォーク2つの相関 $q_1 q_2$ ➤ 軽いクォークと重いクォークの間の相関 $q_1 Q, q_2 Q$ 下図の状態が実現しているだろう

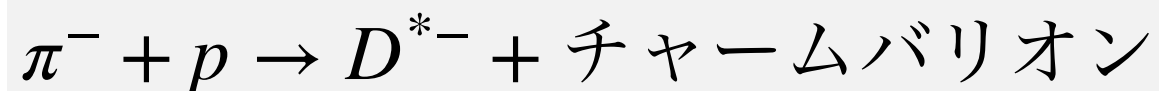
② エネルギーの違う2つの軌道励起状態 ($l = 1$)



- 励起準位構造, 励起状態の生成率, 崩壊分岐比

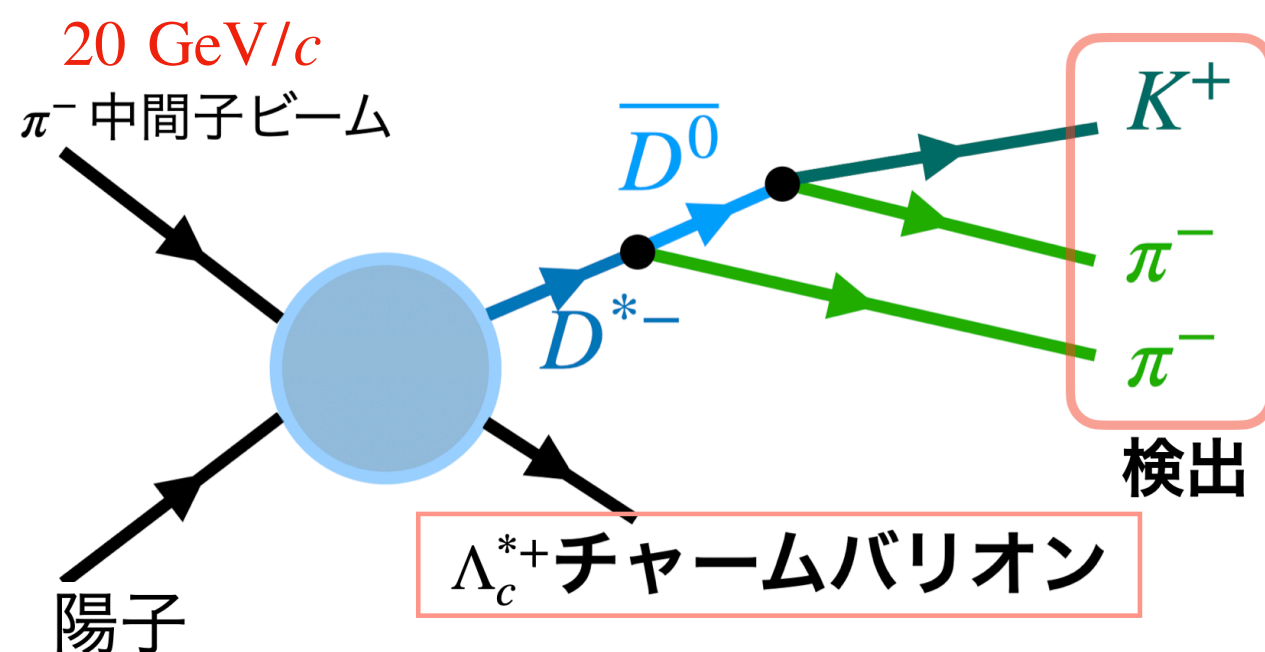
⇒ チャームバリオンの分光実験

実験手法

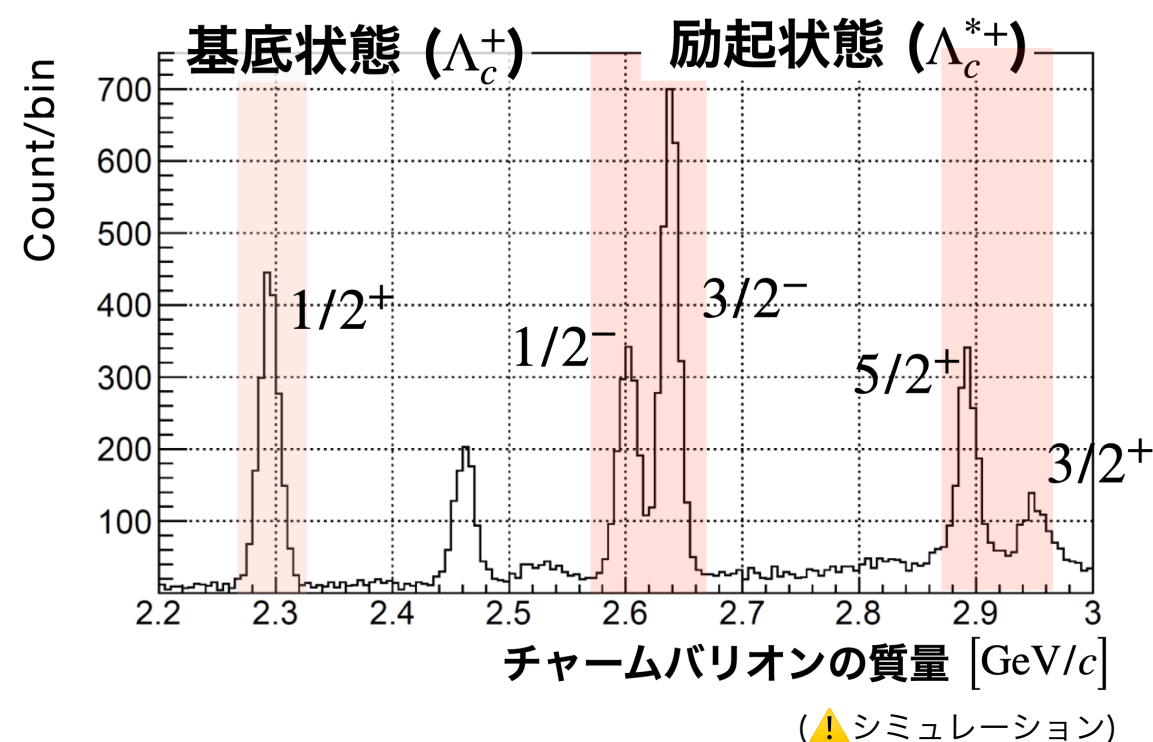


merge to P1

入射 π^- 中間子ビームと散乱 D^{*-} 中間子の運動量



チャームバリオンの質量スペクトルの測定



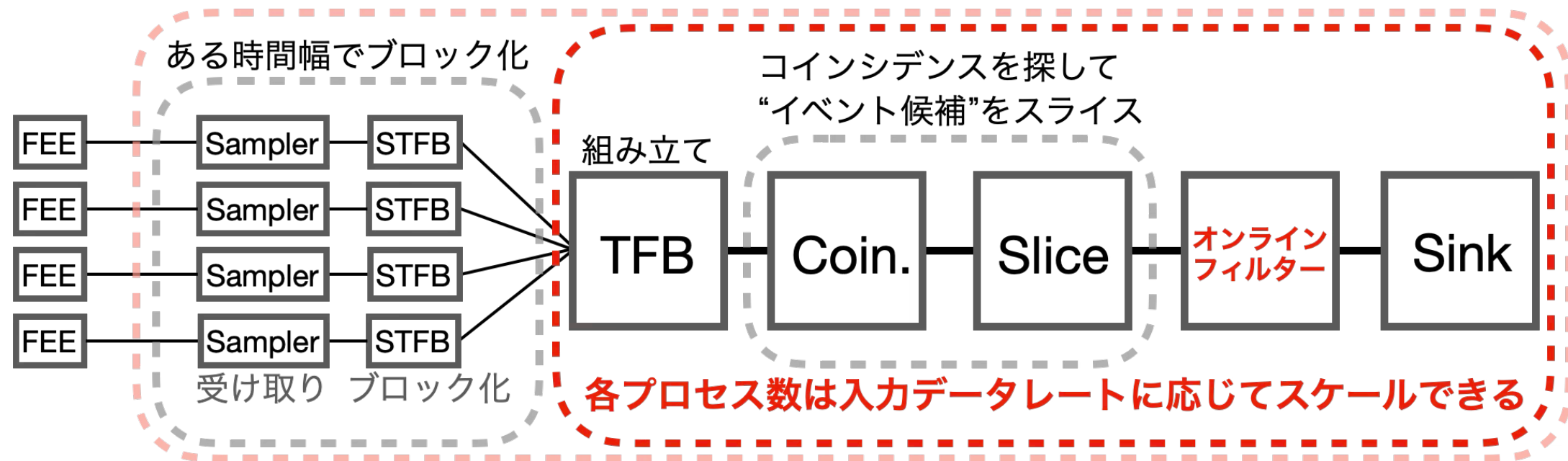
- ・ チャームバリオン生成：nb ほどの反応断面積
- ・ **大強度ビーム(=高反応レート)**
- ・ トリガー回路の**デッドタイム**が課題

→ **連続読み出し式データ収集システム**

NestDAQデータ構造補足

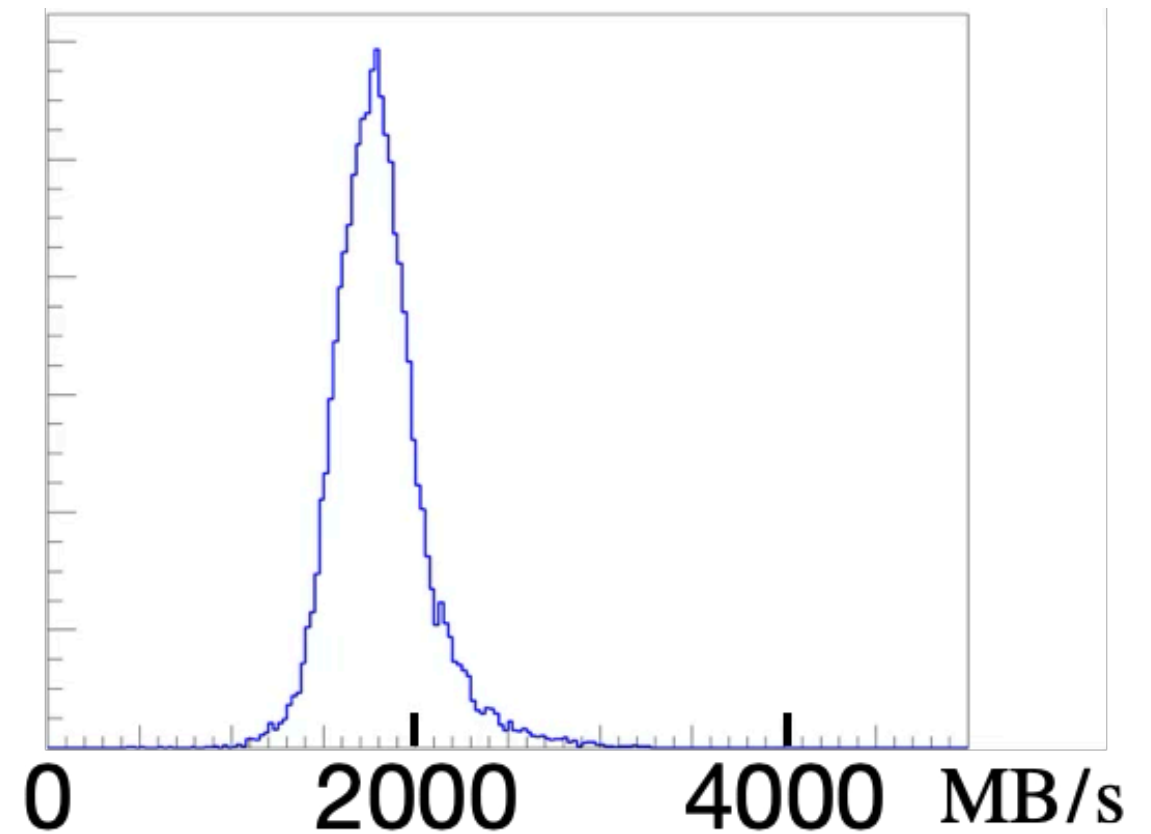
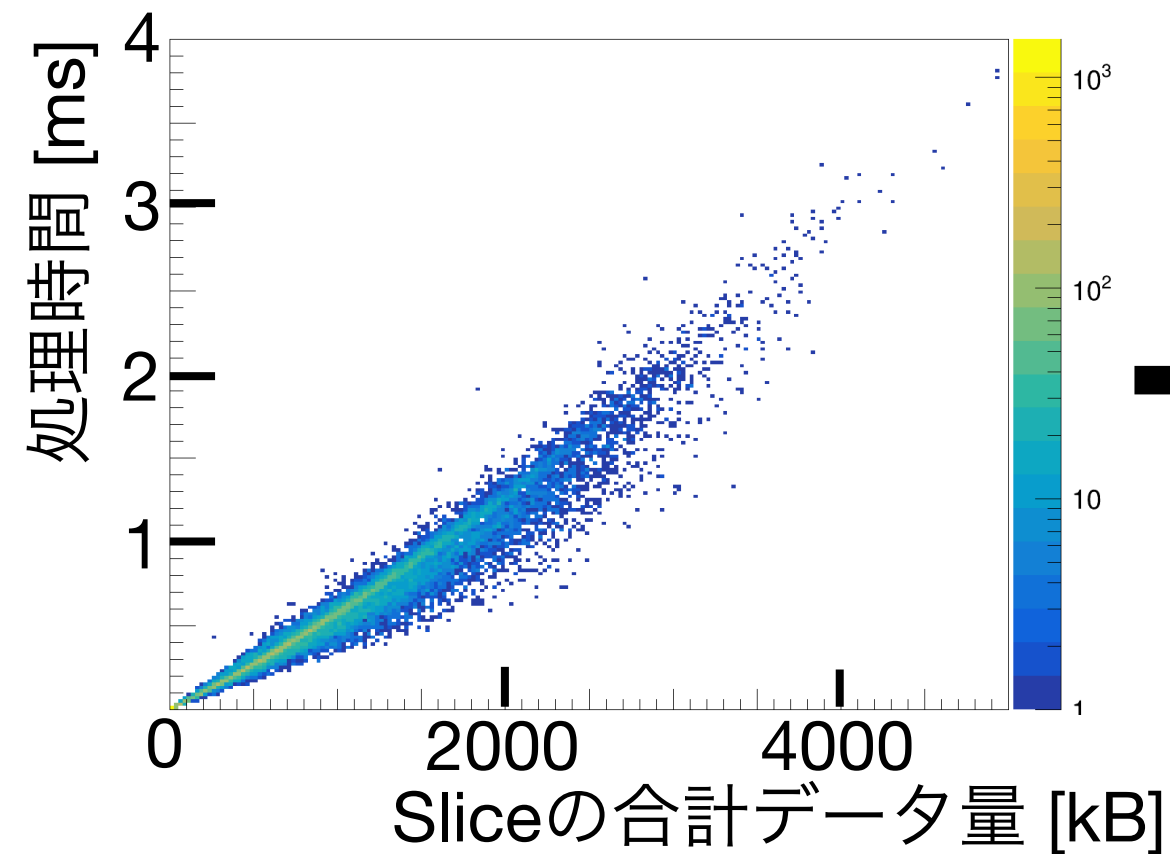
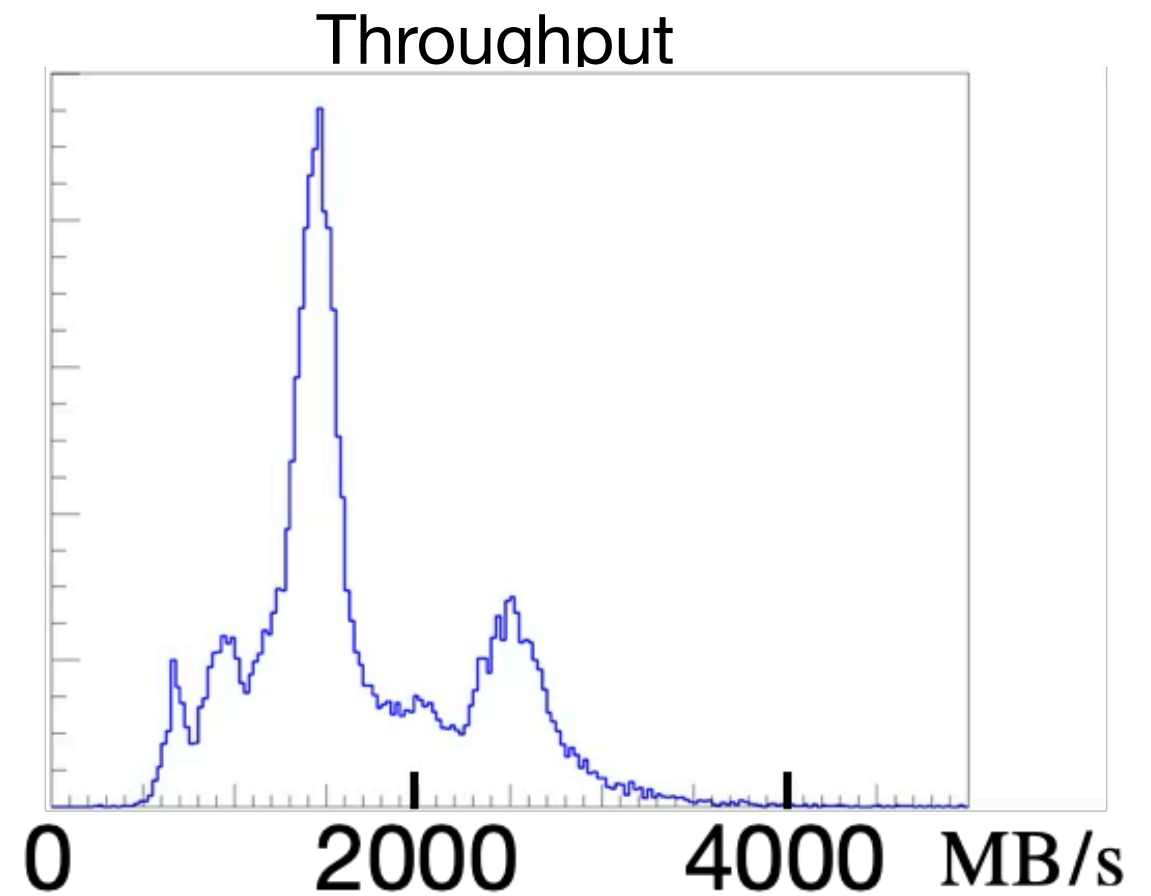
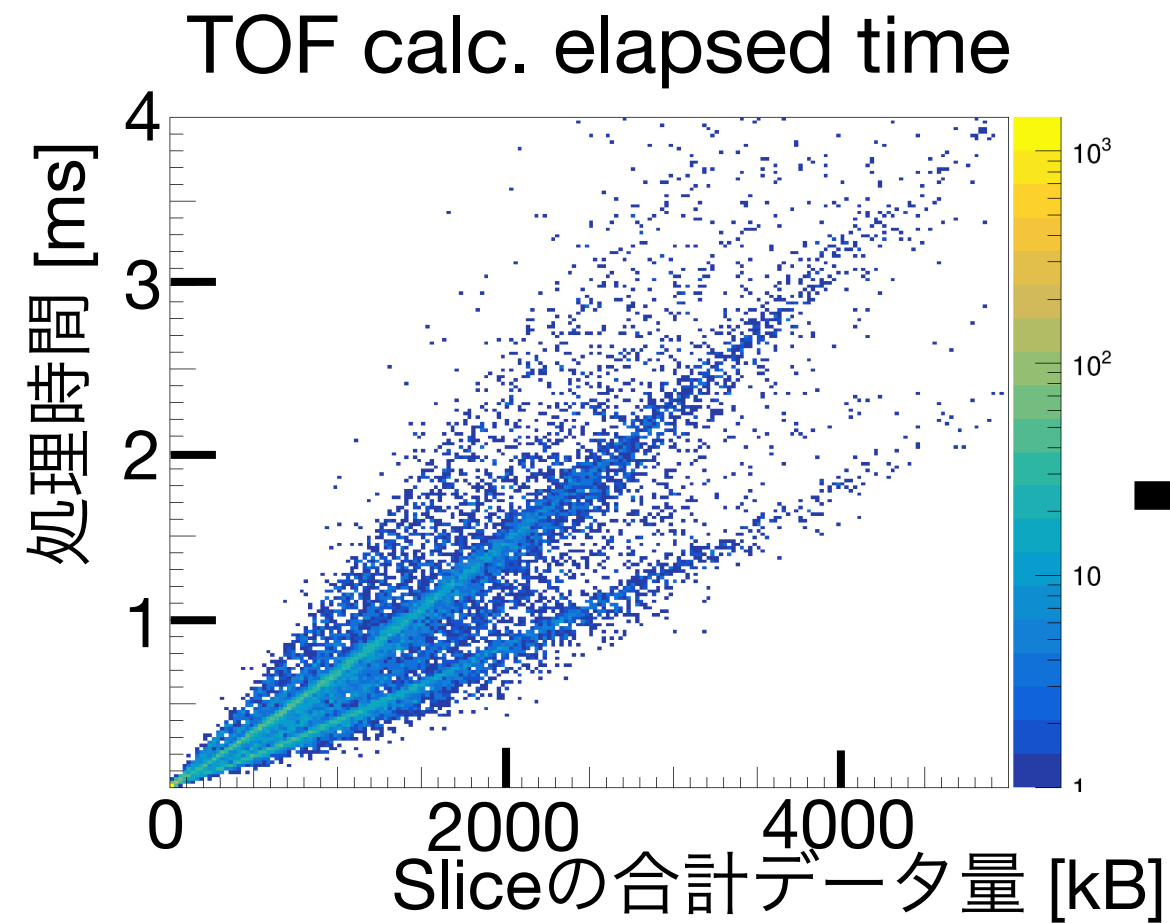
各プロセスの処理すべきデータレート

- FEEの吐くデータ構造
 - HBデリミタ (8 byte * 2) / 524 us
 - TDCデータ (8 byte) / hit
- SamplerでHBヘッダ (16 byte) / 524 usを付与して後段に送る
- つまりSamplerに入ってくるデータサイズとSTFBに入ってくるデータサイズは違っている
- 各プロセス (Sampler, STFB, TFB...) に入ってくるデータレートは異なる
- つまり、各プロセスが処理すべきデータレートも異なる

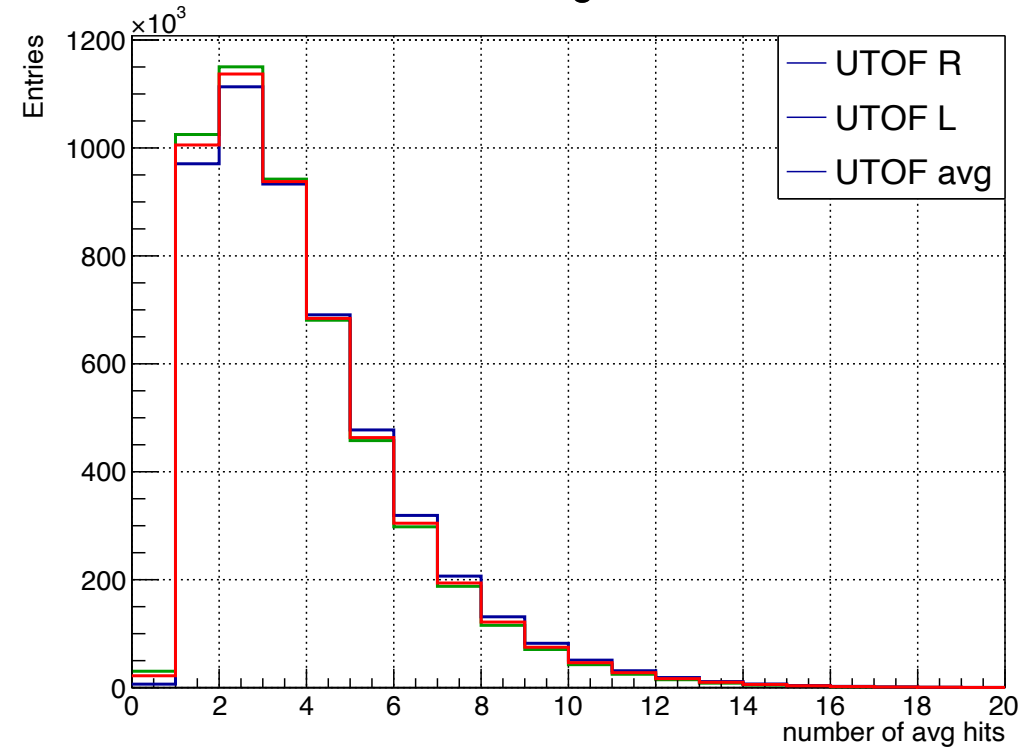


評価方法の改善 — 実行環境の動作速度の固定

trial/error



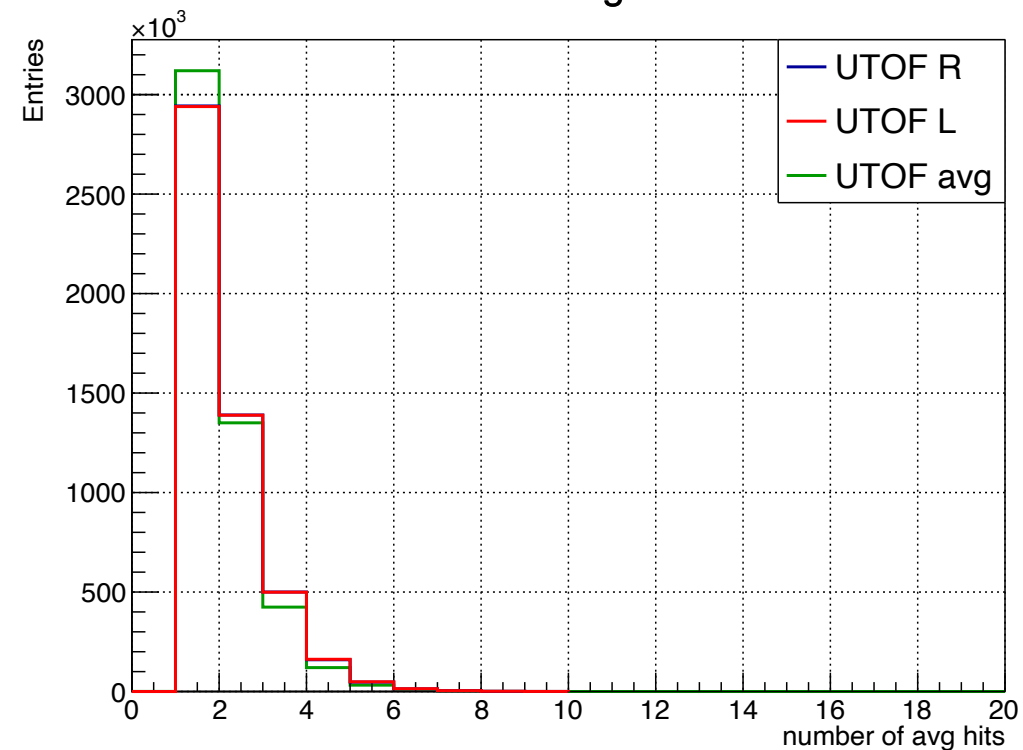
T1 average hits



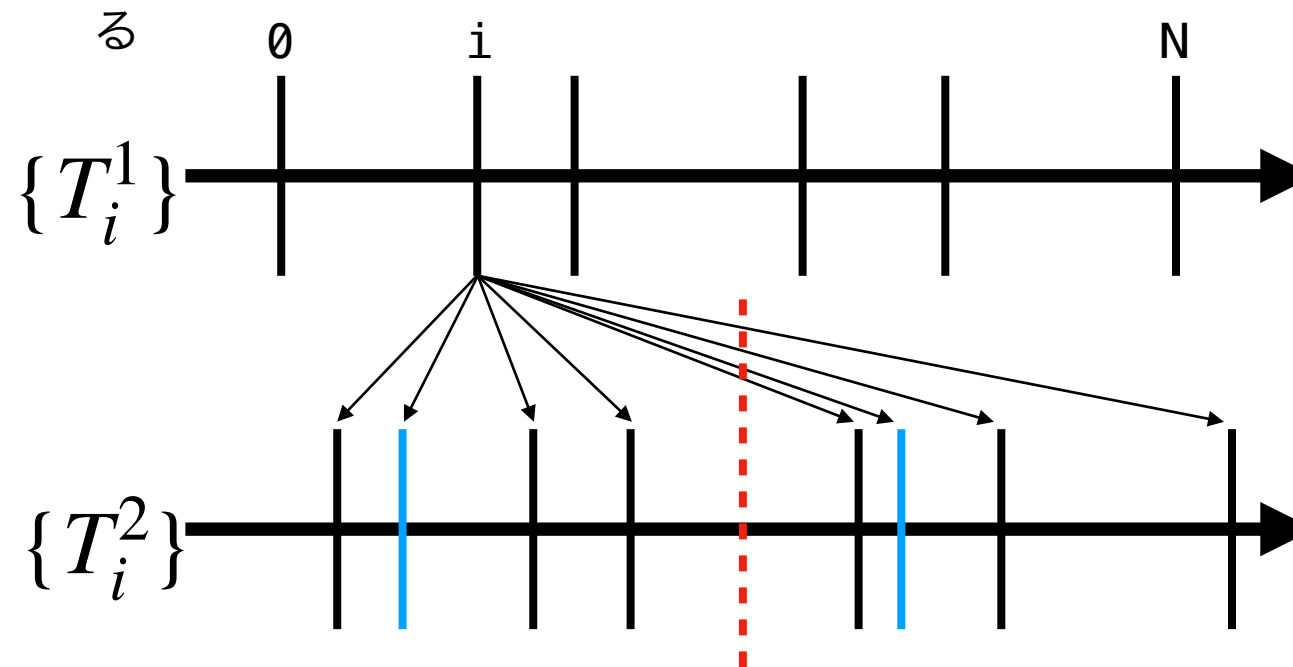
Average nhits T1R: 3.5115
Average nhits T1L: 3.41697
Average num avg T1: 3.35392
Average nhits UTOFR: 1.62488
Average nhits UTOFL: 1.6283
Average num avg UTOF: 1.54351
Average num of for loop: 6.20914

定義 : LとRから1つずつ選び、その平均値
をそのカウンターのヒット時刻とする
ただし、LとRが10ns以上離れている組み合
わせは棄却する

UTOF average hits



- TOFの計算のアルゴリズム
 - 1スライス(LogicFilterのコインシデンス時刻から ± 1000 ns)に含まれるカウンター①とカウンター②のヒット時刻のベクター①, ベクター②の要素を2重forループで回している



このあたりでforループを打ち切る?

この実装は有効ではない。

なぜなら欲しいTOFを見つけたらその時点でforループを抜けるようにすでになっている

```
for (const auto& t1_avg : t1_averages) {
    for (const auto& utof_avg : utof_averages) {
        //最小値 最大値の順番
        if (flt->CheckAllTOFConditions(*t1_avg, *utof_avg, t1tof_r_hits, t1tof_l_hits, utof_r_hits, utof_l_hits, -131584, -127488)) { // 124.5から128.5ns
            tofCondition = true;
            //std::cout << "合格tof: " << *utof_avg - *t1_avg << std::endl;
            //std::cout << "min: -130000" << " " << "max: -125000" << std::endl;
            break;
        }
    }
    if (tofCondition) break;
}
```

TOFが欲しい範囲に見つからなかったら、総なめすることになる。切り出してるウィンドウがそんなに大きいわけじゃないし、途中で計算を切りやめる判定にむしろ計算コストが要る。わざわざ実装することが得策であるとは思えない。