修士学位論文

アトラス実験Phase0アップグレードに向けた レベル1ミューオントリガーの改良

平成25年2月22日

専攻名物理学専攻学籍番号091S114S氏名谷

神戸大学大学院理学研究科博士課程前期課程

現在、欧州合同原子核研究機構(CERN)において陽子・陽子衝突型円形加速器を用いた ATLAS 実験が行われている。ATLAS 実験では標準模型の基本粒子である Higgs 粒子や、超対称性粒子な どの新粒子を探索しており、2012 年 7 月には Higgs 粒子と思われる新粒子を発見した。

ATLAS 実験では、陽子陽子衝突で発生する膨大な数のイベントの中から解析対象のイベントを 選別するトリガーシステムが設置されており、レベル1ミューオントリガーではミューオンの運動 量を概算してトリガーを発行する。しかし現在レベル1ミューオントリガーでは、誤って発行され るトリガー(フェイクトリガー)が存在することが判明しており、その割合が大きいことが問題と なっている。そしてこの問題を解決するため、2014年から計画されている ATLAS 実験 Phase0 アッ プグレードにおいて、レベル1ミューオントリガーに新しいトリガーシステムが導入される。

本研究では、その新しいトリガーシステムでトリガー判定に用いられる Inner Coincidence Window と呼ばれるトリガー論理の作成・性能評価を行った。その結果、この論理を用いるとトリガー効率 の低下を抑えつつ、フェイクトリガーを大幅に削減することが示された。

概 要

目 次

第1章	序論	1								
第2章	ATLAS 実験									
2.1	LHC : Large Hadron Collider	3								
2.2	ATLAS の目指す物理	4								
	2.2.1 標準模型における Higgs 粒子	5								
	2.2.2 超対称性粒子(SUSY)	7								
	2.2.3 その他の物理	7								
2.3	2012 年までの結果	7								
2.4	ATLAS 検出器	8								
	2.4.1 内部飛跡検出器	9								
	2.4.2 カロリメータ	10								
	2.4.3 ミューオンスペクトロメータ	11								
	2.4.4 超伝導磁石システム	12								
第3章	現行の TGC ミューオントリガーシステム	13								
3.1	トリガーシステム	13								
	3.1.1 レベル1トリガー	13								
	3.1.2 レベル2トリガー	14								
	3.1.3 イベントフィルター	14								
	3.1.4 stream とトリガーチェイン	14								
3.2	レベル1エンドキャップミューオントリガー	16								
	3.2.1 Thin Gap Chamber(TGC) について	16								
	3.2.2 トリガー判定	18								
	3.2.3 TGC システムの読み出し機構	18								
	3.2.4 TGC エレクトロニクス	20								
	3.2.5 デクラスタリングルール	22								
	3.2.6 Coincidence Window	22								
	3.2.7 トリガーシミュレーション	23								
第4章	Phase0 アップグレード	24								
4 1	フェイクトリガー	2 1 24								
7.1	411 現在のフェイクトリガーの影響	24								
	$110 - 2 \pi A 2 \pi A - 2 \pi B = 1 + 1 + 1 + 1 + 2 \pi B = 1 + 1 + 1 + 1 + 1 + 1 + 1 + 1 + 1 + 1$	24 25								
4.9	4.1.2 /エー/エフル の那四 · · · · · · · · · · · · · · · · · · ·	20 96								
4.2	1 $\operatorname{Haseo}(\mathcal{F},\mathcal{F},\mathcal{F},\mathcal{F}) = \Gamma$	20 96								
	4.4.1 Γ HaseU / フノフレードの例女	20								
	4.2.2 レヘル1ミューオントリカーの変更尽	27								

第5章	Inner Coincidence Window の作成と性能評価	29
5.1	Inner Coincidence Window (ICW) \mathfrak{COVT}	29
5.2	作成方法	30
5.3	性能評価	33
	5.3.1 トリガー効率	33
	5.3.2 トリガーレート	35
	5.3.3 性能評価	36
	5.3.4 バンチ衝突間隔変更に伴う影響	37
	5.3.5 デッドチェンバーによる影響	38
第6章	まとめ	40
付録A	解析に用いた実データ	44
付録A A.1	解析に用いた実データ 2011 年 Period M 取得データ	44 44
付録A A.1 A.2	解析に用いた実データ 2011 年 Period M 取得データ	44 44 44
付録A A.1 A.2 A.3	解析に用いた実データ 2011 年 Period M 取得データ	44 44 45
付録A A.1 A.2 A.3 A.4	解析に用いた実データ 2011 年 Period M 取得データ 2012 年 Period A 取得データ 2012 年 Period B 取得データ 2012 年 Period C 取得データ	44 44 45 47
付録A A.1 A.2 A.3 A.4 A.5	解析に用いた実データ 2011 年 Period M 取得データ 2012 年 Period A 取得データ 2012 年 Period B 取得データ 2012 年 Period C 取得データ 2012 年 Period C 取得データ 2012 年 Period D 取得データ	44 44 45 47 47
付録A A.1 A.2 A.3 A.4 A.5 A.6	解析に用いた実データ2011 年 Period M 取得データ2012 年 Period A 取得データ2012 年 Period B 取得データ2012 年 Period C 取得データ2012 年 Period C 取得データ2012 年 Period D 取得データ2012 年 Period D 取得データ	 44 44 45 47 49
付録A A.1 A.2 A.3 A.4 A.5 A.6 A.7	解析に用いた実データ 2011 年 Period M 取得データ 2012 年 Period A 取得データ 2012 年 Period B 取得データ 2012 年 Period C 取得データ 2012 年 Period C 取得データ 2012 年 Period D 取得データ 2012 年 Period E 取得データ 2012 年 Period E 取得データ	 44 44 45 47 47 49 49
付録A A.1 A.2 A.3 A.4 A.5 A.6 A.7 A.8	解析に用いた実データ 2011 年 Period M 取得データ 2012 年 Period A 取得データ 2012 年 Period B 取得データ 2012 年 Period C 取得データ 2012 年 Period D 取得データ 2012 年 Period D 取得データ 2012 年 Period E 取得データ 2012 年 Period G 取得データ 2012 年 Period G 取得データ 2012 年 Period G 取得データ	44 44 45 47 47 49 50

第1章 序論

素粒子物理学において標準模型とは、自然界に存在す る相互作用のうち重力相互作用を除く3つの相互作用 (強い相互作用、電磁相互作用、弱い相互作用)を記述 する理論であり、1970年代に構築され、その後各種の 実験によってその正確さが定量的に確認された。図1.1 に標準模型を構成する基本粒子を示す。標準模型では 物質を構成する粒子(クォーク、レプトン)とそれらの 間に働く力を媒介する粒子(ゲージ粒子)が存在する。

また標準模型ではゲージ対称性が成立し、そのために は3つの相互作用を媒介する粒子(γ 、W、Z)の質量 は0であることが要請されるが、弱い相互作用を媒介す るW、Zは質量を持つことが実験的に確かめられてい る。そこでW、Zが標準模型の枠内で質量を獲得する ために Higgs 機構と呼ばれる理論が提唱され、これらの 粒子は Higgs 場と相互作用することにより質量を獲得 すると考



図 1.1: 標準模型の基本粒子 [1]

えられている。Higgs 場を直接観測することは不可能であるが、質量の重い粒子を介して場に揺らぎを与える ことにより、その揺らぎが Higgs 粒子として観測されると考えられており、これまで様々な実験で Higgs 粒子 の探索が行われてきたが、発見には至らなかった。

2010年4月からスイス・ジュネーブにある欧州合同原子核研究機構(CERN)において陽子・陽子衝突型円 形加速器 LHC(Large Hadron Collider)が本格的に稼働している。LHC は周長 27[km] で世界最高衝突エネ ルギー14[TeV]、ルミノシティ 10^{34} [cm⁻²sec⁻¹] を実現できるようにデザインされ、Higgs 粒子など新粒子の 探索や標準模型の精密測定など様々な研究が行われている。そして LHC に4ヶ所ある衝突点のうち1ヶ所に ATLAS 検出器が設置されている。ATLAS 検出器は LHC で目標とする新粒子の発見や標準模型の精密測定を 目的とした汎用粒子検出器であり、そのための高精度な検出器が多く設置されている。ATLAS 実験では 2012 年に 21.7[fb⁻¹] のデータ取得に成功し、同年7月には Higgs 粒子と思われる新粒子を発見した。LHC のバンチ 衝突頻度は 40[MHz]、陽子同士の衝突頻度は 1[GHz] になるため、これらのイベントの中から目的とする物理 現象のイベントを選別するために、ATLAS 実験では 3 段階のトリガーシステムが設置されており、最終的に データを保存する頻度を 1[kHz] まで絞り込む。

本研究対象であるレベル1ミューオントリガーは3段階のトリガーシステムの初段に位置し、磁場による ミューオンの飛跡の曲がりから横方向運動量 (p_T)を概算してトリガー判定を行っている。標準模型では Higgs 粒子の崩壊モードとして $H \rightarrow ZZ^* \rightarrow l^+ l^- l^+ l^- や$ 、 $H \rightarrow WW^* \rightarrow l\nu l\nu$ など、終状態にミューオンを含む場 合が多く存在し、また標準模型を越えた超対称性理論においても、超対称性粒子にレプトンを含む崩壊モード が存在すると考えられている。このため新粒子発見を主な目的とする ATLAS 実験において、ミューオンを用 いたトリガーは重要な役割を担っており、レベル1ミューオントリガーでは1[GHz] に及ぶ陽子陽子衝突事象 の中から、目的のミューオンを効率よくトリガーすることが求められている。 しかし現在レベル1ミューオントリガーでは、大半のトリガーが誤って発行されていることが判明し問題と なっている。これは ATLAS 検出器内を漂う中性子が、検出器内の物質と相互作用して陽子などの荷電粒子を 発生させ、その荷電粒子がミューオン検出器まで到達してトリガーされることが原因で、このようなトリガー はフェイクトリガーと呼ばれている。これらの荷電粒子は陽子陽子衝突由来ではなく、主に磁場の影響が少な い場所を通過してミューオン検出器に到達するため、磁場によって曲げられた後の飛跡の情報のみでトリガー 判定を行っている現行のレベル1ミューオントリガーでは、対処することが不可能であることも判明している。

この問題を解決するため、2014 年から計画されている ATLAS 実験 Phase0 アップグレードにおいて、レベル1ミューオントリガーに新しいトリガーシステムが導入され、新たに磁場によって曲げられる前の飛跡の情報がトリガー判定に加えられる。これによって、磁場で曲げられる前と後の飛跡の情報から陽子陽子衝突由来のミューオンの飛跡を選別し、トリガー判定を行うことが可能になるため、現在問題となっているフェイクトリガーを抑制することが期待されている。

本論文では、第2章でATLAS実験における物理とATLAS検出器の概要について述べ、第3章ではミューオ ントリガーシステムについて述べる。そして第4章では現在問題となっているフェイクトリガーと2014年か ら計画されている Phase0 アップグレードについて説明し、第5章では新しく導入されるトリガーシステムで 用いられる Inner Coincidence Window の作成とその性能評価について述べる。最後に第6章でまとめとする。

第2章 ATLAS 実験

2.1 LHC : Large Hadron Collider

LHC はスイス・ジュネーブにある欧州合同原子 核研究機構 (CERN) に建設された世界最大の大型 陽子陽子衝突型加速器であり、2000 年に運転を終 了した大型電子・陽電子衝突型加速器 LEP (Large Electron Positron Collider) で使用されていたト ンネル内に設置されている。

陽子は電子に比べて質量が約1800倍と大きく、 加速によって生じるシンクロトロン放射による運 動エネルギーの損失が少ない。このためLHCで は14[TeV](14兆電子ボルト)という世界最高エ ネルギーでの衝突が実現できる。

LHC の主要なデザインパラメータを示す。



図 2.1: LHC 加速器 [2]

主リング周長	26.66 [km]	重心系エネルギー(陽子 + 陽子)	$7 [{\rm TeV}] + 7 [{\rm TeV}]$
ルミノシティ	$10^{34} [\mathrm{cm}^{-2} \mathrm{s}^{-1}]$	バンチ数	1380 個
バンチ間隔	50 [ns]	衝突点のビーム半径	$23 \; [\mu m]$
1バンチ当たりの陽子数	1.4×10^{11} 個	バンチの長さ	75 [mm]
衝突角度	$200 \ [\mu rad]$		

表 2.1: LHC の主要なパラメータ

LHC は 2008 年に完成して同年 9 月 10 日に初 めてビーム周回に成功したが、同年 9 月 19 日にへ リウム漏れの事故により停止した。しかしその後 2009 年に再びビーム入射テストが成功し、2010 年 から本格的に稼動している。

2012年に取得されたデータの積分ルミノシティ の推移を図 2.2 に示す。緑が LHC 全体、黄色が ATLAS 検出器で取得できたデータ量を表してお り、それぞれ 23.3 [fb⁻¹]、21.7 [fb⁻¹] に相当する 重心系エネルギー 8[TeV] の陽子衝突データを取得 することに成功した。



また LHC には 4 ヶ所の衝突点があって、それぞれ大型粒子検出器が設置されており、次の 4 種類の実験が 行われている。それらの配置を図 2.1 に示す。

- ATLAS: A Toroidal LHC AppratuS
 Higgs 粒子や超対称性粒子(SUSY)などの発見を目的とした実験で38ヶ国、174の大学・研究機関から約 3000人が参加している。次の章で詳しく説明する。
- CMS: Compact Muon Solenoid (図 2.3)
 ATLAS 実験と同じく Higgs 粒子の発見を目的とした実験で 41 ヶ国、179 の大学・研究機関から約 3300 人 が参加している。CMS 検出器は ATLAS 検出器よりも小型で、より高いソレノイド磁場を持つ。PbWO₄ 電磁カロリーメータをソレノイドコイル内部に持ち、γ線のエネルギー測定に重点を置いている。
- LHC-b: Large Hadron Collider beauty (図 2.4)
 b クォークを用いた CP 対称性の破れを観測することにより標準模型を越える物理の探索を目的とする実験で、17 ヶ国、62 の大学・研究機関から約 820 人が参加している。
- ALICE: A Large Ion Collider Experiment (図 2.5)
 重イオン同士を衝突させることにより宇宙初期のグルーオンとハドロンが入り混じった状態を再現して、 クォーク・グルーオンプラズマの生成を証明し、この新しい物質状態の性質を研究することを目的とした実験で、36ヶ国、132の大学・研究機関から約1200人が参加している。



図 2.3: CMS 検出器 [4]

図 2.4: LHC-b 検出器 [5]

図 2.5: ALICE 検出器 [6]

2.2 ATLASの目指す物理

ATLAS 実験の目的は、

- 標準模型の基本粒子である Higgs 粒子の探索
- 超対称性粒子(SUSY)粒子の探索
- トップクォークの物理
- *B* 中間子での CP 非保存の研究

など多岐に渡る。LHC が世界最高の重心系エネルギーを誇る加速器であることから、中でも特に未発見粒子の 探索に大きな期待が寄せられている。以下にこれらについて概要を述べる。

2.2.1 標準模型における Higgs 粒子

Higgs 粒子は素粒子の基本的な振る舞いを記述する 標準模型において粒子に質量を与えるとされ、ATLAS 実験で発見が期待されている基本粒子であり、Higgs 粒 子を発見することは万物の質量獲得の解明につながる と期待されている。

図 2.6 は Tevatron における Higgs 粒子探索の結果で ある。横軸が Higgs 粒子の質量を表しており、縦軸は実 験から計算された生成断面積を標準理論から予測される Higgs 粒子の生成断面積で割った値である。この実験で、 100 [GeV/c²] $\leq M_H \leq 103$ [GeV/c²]、147 [GeV/c²] $\leq M_H \leq 180$ [GeV/c²] の範囲には 95% の信頼度で Higgs 粒子が存在しない事が示された。

また理論的な制約から Higgs 粒子の質量は1 [TeV] 以 下であると考えられている。



図 2.6: Tevatron での Higgs 粒子探索の結果 [7]

Higgs 粒子の生成

Higgs 粒子はトップクォークや W[±]、Z 粒子などの質量の大きい粒子と結合しやすいため、LHC では主に 以下の4つの生成過程が考えられる。それぞれのファインマンダイアグラムを図 2.7、 生成断面積を図 2.8 で 示す。



図 2.7: Higgs 粒子の生成ファインマンダイアグラム

- $gg \to H$: gluon fusion ($\boxtimes 2.7$ (a))
- トップクォーク、ボトムクォークのループを介して Higgs 粒子を生成する。生成断面積が最も大きいが Higgs 粒子の崩壊から出てくる粒子以外は大きな横運動量を持たないので、バックグラウンドとの選別が 難しい。
- qq → qqH: vector boson fusion (図 2.7 (b))
 2 つのクォークから放出されたゲージボゾンから Higgs 粒子が生成される。生成断面積は比較的大きく、 散乱角前方にクォークからのジェットが2本観測される場合には、イベントの選別が比較的行いやすい。
- gg → ttH: top associate production (図 2.7 (c))
 対生成されたトップクォークから Higgs 粒子が生成される。断面積は小さいが特徴のあるトップクォークを終状態に含んでいるが、バックグラウンドが多いため選別が難しい。
- qq̄→ (W/Z) H: W/Z associate fusion (図 2.7 (d))
 クォークペアの対消滅によって生成されたゲージボゾンから Higgs 粒子が生成される。終状態にゲージ ボゾンを観測する特徴がある。



Higgs 粒子の崩壊

Higgs 粒子の崩壊過程は Higgs 粒子の質量 M_H に依存しており、各質量領域で特徴的な崩壊過程が存在する。 図 2.9 に Higgs 粒子の崩壊分岐比の質量依存性を示す。また以下に代表的な Higgs 粒子の代表的な崩壊過程を 述べる。

• $H \rightarrow \gamma \gamma$

光子は質量が0であり Higgs 粒子と結合できないので、W 粒子やトップクォーク、ボトムクォークなど のループを介することで光子を放出する。この崩壊がおこる質量領域($M_H < 130 [\text{GeV/c}^2]$)において Higgs 粒子の主な崩壊過程は $b\bar{b}$ であるが、QCD バックグラウンドが非常に大きく測定が困難である。そ のため崩壊分岐比は 10^{-3} と非常に小さいが、この崩壊過程が主な探索チャンネルとなる。主なバック グランドとして $q\bar{q} \rightarrow \gamma\gamma$ 、 $gg \rightarrow \gamma\gamma$ や $gq \rightarrow q\gamma\gamma$ 、 $Z \rightarrow e^+e^-$ などで jets や e^\pm が γ に間違われる場合が 考えられる。後者のバックグラウンドを取り除くためには γ の高いエネルギー分解能や、 γ /jets/ e^\pm を正 しく識別することが必要であり、電磁カロリメータの高い性能が求められる。

• $H \to \tau \tau$

 $\gamma\gamma$ よりも崩壊分岐比が高く、vector boson fusion との組み合わせで背景事象と区別することができる。 τ の崩壊にニュートリノを伴うため、 E_{T}^{miss} の精密な測定が求められる。

• $H \rightarrow ZZ^* \rightarrow l^+ l^- l^+ l^-$

 $M_H < 2M_Z$ の質量領域では ZZ^* への崩壊モードが存在する。終状態の4つのレプトンは Z の崩壊から生成されるため、高い横方向運動量 p_T を持っているのが特徴である。主なバックグラウンドとして $pp \rightarrow ZZ^* / Z\gamma^* \rightarrow 4$ lepton が存在する。

 $\bullet \ H \to WW^* \to l\nu l\nu$

150 [GeV/c²] < $M_H < 2M_W$ の質量領域では WW^* への崩壊モードが支配的になる。しかしこのモード では終状態にニュートリノを含むため、Higgs 粒子の質量を再構成することはできない。2つのレプトン の横方向運動量 p_T と2つのニュートリノに由来する E_T^{miss} から横方向質量を算出する。

2.2.2 超対称性粒子(SUSY)

素粒子物理学の究極の目標は重力を含めた力の大統一であり、超対称性の発見はこれに向けての大いなる一 歩であると有力視されている。LEP でのゲージ理論の精密検証の結果、超対称性による力の大統一の可能性が 示された。この超対称性は、ボゾンとフェルミオンが対になって存在するものである。つまり通常知られてい るボゾンやフェルミオンに対し、スピンが1/2だけ異なるスーパーパートナーと呼ばれる超対称性粒子の存在 を予言する。例えばクォークやレプトン(フェルミオン)のスーパーパートナーとしてスクォークやスレプト ンがあり、グルーオン(ボゾン)のスーパーパートナーとしてグルイーノがある。もしこの理論が正しければ、 LHC では強い相互作用をするスクォークやグルイーノの対が大量に生成され、超対称性粒子が発見できる可能 性がある。超対称性粒子の主な崩壊過程の終状態にはレプトンが含まれており、これらの精密な測定は超対称 性粒子の物理探索において重要な役割を担っている。

2.2.3 その他の物理

ATLAS 実験の目的は上に述べた新しい素粒子の探索以外に標準理論の検証、ボトムクォークの精密検証、量 子色力学(QCD)の精密検証などがある。

標準理論の検証はトップクォークの質量や部分崩壊率の測定などにより行われ、ボトムクォークの精密検証 はボトムクォークの稀崩壊現象を探索し、標準理論を越える物理を探る手段として行われる。QCDの精密研究 はクォークの内部構造の有無を、高い横方向運動量 *p*_T を持つジェットの生成断面積の測定を通して行われる。

2.3 2012 年までの結果

図 2.10、図 2.11 に ATLAS 実験における Higgs 粒子探索の結果を示す。図 2.10 は横軸に Higgs 粒子の質量 をとった Higgs 粒子生成断面積の上限値を表す。実線の縦軸の値が 1 よりも小さくなる質量の領域は 95[%] の 信頼度でその可能性が排除される。また破線で示した曲線は Higgs 粒子が存在しない場合に得られると期待さ れる制限をシミュレーションで評価した結果の中心値であり、緑と黄色のバンドはそれぞれ評価値の 68[%] と 95[%] 信頼度の範囲を示す。図 2.10 より質量 500[GeV/c²] 以下では、123~130[GeV/c²] の範囲だけが 95[%] 信 頼度で排除されていない唯一の領域である。また図 2.11 は横軸を Higgs 粒子の質量にとり、バックグランド事 象のみで偶然にこのような信号が見える確率を表す。ほとんど全ての仮定した質量に対して、その確率(実線 で表示)は 10[%] 以下であるが、126.5[GeV/c²] では確率が 10⁻⁹(6 σ) 近くまで落ち込んでおり、新粒子発見 の基準である 5 σ を越えていることがわかる。これと同様の結果が CMS 実験でも得られたため、欧州合同原子 核研究機構(CERN) は 2012 年 7 月 4 日に Higgs 粒子と思われる新粒子を発見したと発表した。

また図 2.12 と図 2.13 に Higgs 粒子と思われる粒子がそれそれ $\mu^+\mu^-\mu^+\mu^-$ 、 $e^+e^-\mu^+\mu^-$ に崩壊したと思われるイベントを示す。





図 2.12: $H \rightarrow ZZ \rightarrow \mu^+ \mu^- \mu^+ \mu^-$ イベントの候補 [2] 図 2.13: $H \rightarrow ZZ \rightarrow e^+ e^- \mu^+ \mu^-$ イベントの候補 [2]

2.4 ATLAS 検出器

ATLAS 検出器は直径 22[m]、長さ 44[m] の円筒形で、総重量は 7,000[t] という巨大な汎用検出器である。全体図が図 2.14 にあるように、人と比べるといかに巨大な検出器であるかがわかる。この検出器は衝突点に近い順から、内部飛跡検出器、カロリメータ、ミューオンスペクトロメータから構成されており、検出器間にはマグネットが設置されている。これらを総合して様々な陽子陽子衝突反応に対応し、超前方を除いた全立体角を覆い、ほぼすべての粒子を検出することが可能となっている。



図 2.14: ATLAS 検出器 [2]

図 2.15: ATLAS の座標系

ATLAS 実験で用いられる座標系を図 2.15 に示す。ビームの衝突点を原点に取り、LHC のビーム軸方向を z軸とする。z軸と直交する面内で、LHC のビームリングの中心方向を x軸、天頂方向を y軸とする。このとき 衝突点に対して +z方向を A-side、-z方向を C-side と呼ぶ。また、衝突点から引いた線とビーム軸のなす角 を θ とし、擬ラピディティ(pseudorapidity) η を、

$$\eta \equiv -\ln\left(\tan\frac{\theta}{2}\right) \tag{2.1}$$

と定義する。ハドロンコライダーでは、生成される粒子の η 分布($\Delta N/\Delta \eta$)がほぼ一定なるので、この量が 多く用いられる。円筒形の ATLAS 検出器は、バレルと呼ばれる円筒の筒に相当する($|\eta| < 1.0$)領域 と、エ ンドキャップと呼ばれる円筒の円に相当する($1.0 < |\eta|$)領域とに分けられる。その中でエンドキャップはさ らに、 $1.0 < |\eta| < 1.9$ の領域をエンドキャップ、 $1.9 < |\eta|$ の領域をフォワードと分けて呼ばれることがある。 以下に各検出器及びマグネットについて簡単に説明する。

2.4.1 内部飛跡検出器

荷電粒子のトラッキングを行う内部飛跡検出器は衝突点に最も近い位置に設置され、中央ソレノイドの約 2[T]の磁場によって運動量の測定を行う。内部飛跡検出器は Pixel Detector、SCT (SemiConductor Tracker)、 TRT (Transition Radiation Tracker)で構成されている。全体図が図 2.16 で、ビーム軸に平行に切った断面 図が図 2.17 となる。



図 2.16: 内部飛跡検出器 [2]

図 2.17: ATLAS 検出器 [2]

Pixel Detector

Pixel 検出器は $R \leq 10$ [cm] の衝突点から最も近い領域に設定される検出器である。全ての Pixel センサーは $50[\mu m] \times 400[\mu m]$ を 1 ピクセルとし、47268 ピクセル集めたものを一つのモジュールと呼ぶ。高イベントレートに対応するために 2 次元での位置測定が可能であり、1 ピクセルごとの読み出しが可能である。バレル部、エンドキャップ部共に 3 層の構造となっており、総チャンネル数は 8040 万チャンネルとなる。 $R - \phi$ 方向で $10[\mu m]$ 、z方向で $115[\mu m]$ という高い位置分解能があり、衝突点の測定に主に使用される。

SCT (SemiConductor Tracker)

多数のシリコン検出器の集合体であり、バレル部では4層の円筒状、フォワード部は片側のみ9層になっている。Pixel 検出器と共に荷電粒子の運動量測定、 $B メソンや \tau レプトンの崩壊点測定を行うため、高い位置分解能が求められる。1 枚のシリコンセンサーは 6.4×6.4[cm] 読み出しストリップが 80[µm] 間隔で備わっている。各 SCT モジュールは4枚のシリコンセンサーで構成され、各側2枚はワイヤーボンディングでつながれているためストリップ長は12.8[cm] となっている。この2面を40[mrad] ずらして上下に重ねることにより、z 座標の位置を決定することができる。位置分解能は<math>R - \phi$ 方向で 16[µm]、z 方向で 580[µm] である。

TRT (Transition Radiation Tracker)

TRT は遷移輻射の原理を用いたストロー型のガス増幅検出器である。遷移輻射とは荷電粒子が誘電率の異な る2つの物質を通るときに境界面において電磁的な放射をする現象である。放射されるエネルギーは荷電粒子 のγに比例するので、荷電粒子のエネルギーが高いほど顕著となる。放射される X 線は数 [keV] 程度である。 LHC の高粒子密度でも作動するように細いカーボンファイバー製のドリフトチューブが積層されている。 ストローの直径は 4[mm] で中心に直径 30[μm] の金メッキされたタングステン製のワイヤーが張ってある。荷

電粒子の飛跡は、36 層で位置測定される。ガスは Xe: 70%、CO2: 20%、CF4: 10%で構成されている。バレ ル部は約 50000、フォワード部は約 32000 のストローチューブを含んでいる。バレル部のストローは粒子の占 有率を抑えるために 2 つに分かれており、合計約 42000 の読み出しチャンネルが存在する。各チャンネルはド リフト時間を測定することにより 170[µm] の分解能で荷電粒子の通過位置を決める。ストローチューブ間に輻 射体が入っており、電子が通過すると遷移輻射光子を出す。Xe ガスは遷移輻射光子を効率よく測定でき、これにより電子と他の荷電粒子との区別が可能となる。

これらの検出器により衝突反応直後の粒子の飛跡測定、短寿命粒子の崩壊点の検出などが行われる。

2.4.2 カロリメータ

ATLAS 検出器のカロリメータは LAr を 用いた電磁カロリメータと、ハドロンカロリ メータに分けられる。電磁カロリメータは 電子や γ の精密測定を主に行う。もう一方 はジェットの再構成や $E_{\rm T}^{\rm miss}$ の測定が可能 である。カロリメータ全体で $|\eta| < 4.9$ の範 囲をカバーしている。図 2.18 にその構造を 示し、以下に各カロリメータについて簡単に 記述する。



図 2.18: カロリメータ [2]

LAr 電磁カロリメータ

ATLAS 検出器の電磁カロリメータは LAr と鉛のアブソーバ(吸収体)を組み合わせたものを使用したサン プリングカロリメータである。アブソーバをアコーディオンのような形状にすることでφ方向の不感領域がな くなるように設計されている。|η| < 1.5 の領域がバレル部、1.4 < |η| < 3.2 の領域がエンドキャップ部となっ ており、読み出しチャンネル数はそれぞれ約 10 万チャンネル、約7万チャンネルである。

ハドロンカロリメータ

ハドロンカロリメータは $|\eta| < 1.7$ の領域がバレル部、 $1.5 < |\eta| < 3.2$ の領域がエンドキャップ部となっており、バレル部は Tile カロリメータ、エンドキャップ部は LAr Hadronic Endcap Calorimeter (HEC) が使用されている。

• Tile カロリメータ

Tile カロリメータは鉄板を吸収体とし、タイル状のシンチレータを交互に重ね合わせたサンプリングカ ロリメータである。シンチレータタイルの両端に波長変換ファイバーがつながれていて、2つの光電子増 倍管から読み出しを行う。

• LAr Hadronic Endcap Calorimeter

HEC は電磁カロリメータと同じく LAr を用いたサンプリングカロリメータである。ただしアブソーバ に銅を使用している。HEC は 32 個の同一な形状のくさび形モジュールを組み合わせて円盤状になって いる。

2.4.3 ミューオンスペクトロメータ

ATLAS 検出器の最も外側に配置されているのはミュー オンスペクトロメータである。図 2.19 にその全体像を 示す。ミューオンは 2.2[µsec] と寿命が比較的長く、カ ロリメータでのエネルギー損失も少ないため物質の透過 力が強いのでミューオンスペクトロメータまで到達でき る。ミューオンスペクトロメータは主にトリガー発行を 担当する Thin Gap Chamber (TGC)、Resistive Plate Chamber (RPC) と、精密な位置検出を行う Monitored Drift Tube (MDT)、Cathode Strip Chamber (CSC) から構成されている。RPC がバレル部を、TGC がエン ドキャップ部をカバーしており、MDT はどちらにも設 置されている。



Monitored Drift Tube (MDT)

MDT はバレル部、エンドキャップ部の広いラピディティ領域をカバーし、*R-Z* 方向成分を精密に測定する ことができる。その構造は図 2.20 に示すような、チューブ径 30[mm]、ワイヤ径 50[µm] のドリフトチューブ を積層したものである。どこを粒子が通過したかという位置はドリフト時間から算出している。位置分解能は 60[µm]、総チャンネル数は 30 万チャンネルである。



図 2.20: MDT の構造 [11]



図 2.21: CSC の構造 [11]

Cathode Strip Chamber (CSC)

CSC は放射線の多い 2.0 < $|\eta|$ < 2.7 の領域に設置されている運動量精密測定用のカソードストリップ読み出 し MWPC (Multi-Wire Proportional Chamber) である。CSC の構造図を図 2.21 に示す。構造はワイヤ間隔 が 2.5[mm]、ストリップ間隔が 5.3[mm] と 5.6[mm] の二種類存在する。ドリフト時間は 30[nsec] 以下であり、 位置分解能は 60[μ m] となっている。

Resistive Plate Chamber (RPC)

RPC はバレル部のトリガーを担当すると共に、MDT では測定されない ϕ 方向の位置の測定を行うことが できる。図 2.22 はビーム軸に垂直な RPC の断面図である。RPC は平行電極板を使用したワイヤーの存在し ないガスチェンバーである。図 2.23 にその構造図を示す。フェノールメラミンの薄板で作られた板が 2[mm] 間隔で平行に配置されている。電極間には 4.9[kV/mm] の高電圧がかけられており、荷電粒子が通過するとト ラックに沿ってなだれ増幅がおきてアノードまで達する。シグナルは薄板の外側の金属ストリップから読み出 される。 ϕ 方向の位置分解能は 5~10[mm] 程度で、検出器のタイムジッターは 1.5[ns] より小さく、反応時間が 短い。



図 2.22: RCP の断面図 [11]

Thin Gap Chamber (TGC)

TGC については3章で詳しく述べる。

2.4.4 超伝導磁石システム

ATLAS検出器のマグネットの構造を図 2.24 に示す。 中央ソレノイド磁石は主に内部飛跡検出器での運動量測 定を目的としており、バレル及びエンドキャップ部のト ロイド磁石はミューオンスペクトロメータでのミュー オン運動量測定を主目的としている。

ソレノイド磁石では磁場がビーム軸方向にかかるた め、 ϕ 方向に曲がる。トロイド磁石では ϕ 方向に磁場が 発生する。トロイド磁石は 8 つのコイルがビーム軸に 対して 8 回対称になるように配置されており、積分磁場 強度はバレル部で 2~6[Tm]、エンドキャップ部で 4~ 8[Tm] ほどになる。

 η の値に対するトロイド磁場の積分強度を図 2.25 に 示す。トロイド磁場は ϕ 方向成分が主だが、磁場の不 均一性は避けられないため、R方向成分も存在する(図 2.26)。



図 2.25: η と磁場積分強度の関係 [10]



図 2.23: RPC の構造 [11]



図 2.24: マグネットの構造 [2]



図 2.26: X-Y 平面の磁束の構造 [10]

第3章 現行のTGCミューオントリガーシステム

3.1 トリガーシステム

ATLAS 実験では 40.08[MHz] のバンチ衝突により、 ATLAS 検出器の衝突点での陽子陽子の衝突頻度は 1[GHz] を越える。これらの膨大なイベントをストレー ジに全て記録することは困難であるため、トリガーシス テムを用いて目的とする物理事象を同定しイベントの 選別を行う。トリガーシステムはオンラインで目的の 物理事象を探索、収集するための判断を行い、最終的に イベントレートは1[kHz] まで落とすことが要求される。 そのため ATLAS 実験のトリガーシステムは 3 段階に 分けて順次イベントレートを落とす (図 3.1)。

レベル1トリガーではカロリメータとミューオンシ ステムにより事象選別を行う。カロリメータあるいは ミューオンシステムでトリガーの対象となった信号が 観測された領域を Region of Interest (RoI) と呼ぶ。レ ベル2トリガーでは RoI の検出器情報を読み出して精 密な選択を行い、最終段階のイベントフィルターでは検 出器の全データを用いてイベントを選択する。

以下で詳しく説明する。





3.1.1 レベル1トリガー

レベル1トリガーでは衝突点で発生した1[GHz] ものイベ ントレートを75[kHz] 程度に落とす。図3.2 にレベル1トリ ガーのスキームを示す。レベル1トリガーシステムはカロリ メータ、ミューオン検出器、CTP (Central Trigger Processor) などから構成されており、カロリメータでは E_{T}^{miss} や e/γ 、 τ 、 jets のエネルギーなどに対してそれぞれしきい値が設定され ていて、ミューオン検出器も同様に p_T について数段階のし きい値が設定されている。トリガーのしきい値を超えたイベ ントはそのトリガー項目(トリガーメニュー)をタグ付けし て CTP に送られる。例えばカロリメータで 5[GeV] 以上の ジェットであるとされた場合、L1_J5 という名前のトリガー メニューが付加される。



図 3.2: レベル1トリガースキーム

3.1.2 レベル2トリガー

レベル2トリガーではイベントレートは75[kHz]から6[kHz]程に落とすことを目的としている。カロリメー タ、MDT、内部飛跡検出器からの完全な位置情報に基づいてより精度を上げて処理を行うが、効率を良くする ためにレベル1トリガーの情報により選定された RoI の情報を用いてトリガー判定が行われる。RoI とは大き い運動量を持ったジェット、電子、ミューオンなどが検出された領域である。複数のレベル1トリガーの結果 を RoI Builder に渡して RoI を決定し、他のレベル1トリガーの情報と共に L2SV(Level2 SuperVisor)に送 る。L2SV は受け取った RoI 及びレベル1の情報を合わせてレベル2トリガー判定を行うため、負荷分散アル ゴリズムに従い、いくつかの L2P(Level2 Processor)をそのイベントのトリガー判定に割り当てる。割り当 てられた L2P は レベル2ネットワークを介して必要なイベント情報を受け取りレベル2判定を行う。そのた め Level2 accept 信号は L2SV に戻され、DFM(Data Flow Manager)に渡される。L2P には最大で 500 台程 度の PC が使われる予定で、それらでパラレルにレベル2判定の処理を行う。1イベントにかかる処理時間は 80[msec] 以下とされている。Level2 accept 信号が DFM に送られると、DFM は負荷分散アルゴリズムに従っ てデータを受ける SFI(Sub Farm Input buffer)を割り当てる。SFI はイベントビルダーネットワーク(物理 的にはレベル2ネットワークと同じもの)を介してデータを受け取り、フォーマットに従ってイベント構築を 行う。構築されたイベントはイベントフィルターに送られるために SFI 内のバッファに保持される。

3.1.3 イベントフィルター

EFトリガーにより最終的なイベントレートが 1[kHz] 以下に落とされる。EF では全検出器の完全な情報を 用いてトリガー判定がなされる。EF では全体で 1600 台もの PC で構成される大規模なプロセッサ・ファーム であり、いくつかの独立した EF サブファームから構成されている。EF サブファームはスイッチングネット ワークを介して1つまたは複数の SFI に接続されている。EF サブファームでは EFD (EF Data flow control program) というプログラムが実行されており、SFI から完全なイベントデータを受け取ってトリガー判定を 行う。あるイベントのトリガー判定が終わると EFD は SFI から次のイベントデータを取得して処理を続ける。 EF 全体としてのトリガーレートは 1[kHz] となるが、各 EF サブファームで並列に処理が行われるため、1 イベ ントにかかる処理時間は 1[sec] 以下とされている。EF トリガー判定のためにデータは SFI より EF サブファー ム に取り込まれる。EF accept 信号が出ると、EFD はトリガー判定のために生成された情報に、イベントの完 全な生データを付加し、SFO (Sub Farm Output) へとデータを送り、SFO からディスクに記録される。1 イ ベントで発生するデータ量は 1.5[MB] 程度と見積もられており、最終的に約 1[GB/sec] のデータが記録される。

3.1.4 stream とトリガーチェイン

stream とはどの検出器でトリガーが発行されて生成されたデータかを示すものである。カロリメータがト リガーを発行したデータであれば JetTauEtmiss stream や Egamma stream などが、ミューオン検出器がト リガーしたデータであれば Physics Muon stream などが存在する。またひとつの stream には複数のトリガー チェインが含まれている。トリガーチェインとはレベル 1、レベル 2、イベントフィルターそれぞれのトリガー メニューの組み合わせを意味している。トリガーメニューは 3.1.1 節の最後に説明したとおりで、レベル 1 だ けでなくレベル 2、イベントフィルターにも同様に存在する。

例えば、JetTauEtmiss stream の中のトリガーチェインをあげる。レベル1トリガーで「カロリメータにおいて5[GeV] 以上のジェットが発生した」という条件を満たすと L1_J5 という名前のトリガーメニューが発行 され、レベル2トリガーに送信される。次にレベル2のアルゴリズムにおいて15[GeV] 以上のジェットである と判定されれば L2j15_jetNoCut という名前のトリガーメニューが発行され、イベントフィルターに送信され る。そしてイベントフィルターにおいて20[GeV] 以上のジェットであると判定されれば EFj20_jetNoCut とい うトリガーメニューが発行される。こうして出力されたデータは表 3.1 のようなトリガーチェインとして記録 され、また JetTauEtmiss stream として記録される。 物理解析においてジェットが 20[GeV] 以上のイベントを扱いたい場合、JetTauEtmiss stream のデータを選 択し、その中で表 3.1 のトリガーチェインを要求すればそのデータのみを抜き出すことが可能である。

	レベル1	レベル2	イベントフィルター
トリガーチェイン	L1_J5	$L2j15_jetNoCut$	$EFj20_{jet}NoCut$

表 3.1: トリガーチェインの例

図 3.3 に JetTauEtmiss stream のトリガーチェインの一部を示す。ATLAS 実験ではこのようなトリガーチェ インが 600 個以上用意されており、物理解析に応じてトリガーチェインから欲しいイベントを選び出すことが できる。また 1 つのイベントが複数の検出器でトリガーされた場合、同じイベントのデータが複数の stream に含まれることもある。

JetTaul	Etmiss								
0	EF_j35_u0uchad_empty_LArNoiseBurst	1.0	0.0	1.0	L2_J35_c4cchad_empty_LArNoiseBurst	1.0	0.0	L1_J30_EMPTY	1
0	EF_J35_u0uchad_firstempty_LArNoiseBurst	1.0	0.0	1.0	L2_J35_c4cchad_firstempty_LArNoiseBurst	1.0	0.0	L1_J30_FIRSTEMPTY	1
0	EF_j80_u0uchad_LArNoiseBurstT	1.0	0.0	1.0	L2_J80_c4cchad_LArNoiseBurstT	1.0	0.0	L1_J75	1
0	EF_b35_medium_j35_a4tchad_vbt_3L1J15_FJ15	-1.0	0.0	1.0	L2_b30_medium_j30_c4cchad_vbf_3L1J15_FJ15	-1.0	0.0	L1_3J15_FJ15	-1
0	EF_b35_medium_j35_a4tchad_L2FS_vbf_3L1J15_FJ15	+1.0	0.0	1.0	L2_b30_medium_j30_c4cchad_L2FS_vbf_3L1J15_FJ15	-1.0	0.0	L1_3J15_FJ15	-1
0	EF_tau27TI_loose2_tau18TI_loose2	0.0	0.0	1.0	L2_tau27TI_loose2_tau18TI_loose2	0.0	0.0	L1_2TAU11I_TAU15	1
0	EF_xe60_tclcw_loose_b35_mediumEF_j35_a4tchad	1.0	0.0	1.0	L2_xe40	1.0	0.0	L1_XE35	-1
0	EF_j145_a4tchad_L2EFxe90_tcicw	1.0	0.0	1.0	L2_j140_c4cchad_L2xe45	1.0	0.0	L1_J75	1
0	EF_tau29T_medium1_xe40_tight	+1.0	0.0	1.0	L2_tau29T_medium1_xe35_tight	1.0	0.0	L1_TAU15_XE35	1
0	EF_tau29T_medium1_xe45_tight	-1.0	0.0	1.0	L2_tau29T_medium1_xe40_tight	1.0	0.0	L1_TAU15_XE40	3
0	EF_j110_a4tchad_xe90_tclcw_loose	1.0	0.0	1.0	L2_j105_c4cchad_xe45	1.0	0.0	L1_J50_XE40	1
0	EF_j80_a41chad_xe100_tclcw_loose	1.0	0.0	1.0	L2_]75_04cchad_xe55	1.0	0.0	L1_J30_XE50	1
0	EF_tau100_loose1	0.0	0.0	1.0	L2_tau100_loose1	0.0	0.0	L1_TAU20	6310
0	EF_J30_a4tcem_eta13_xe30_firstempty	1.0	0.0	1.0	L2_J30_a4tcem_eta13_xe30_firstempty	1.0	0.0	L1_J10_FIRSTEMPTY	100
0	EF_j50_a4tcem_eta13_xe50_firstempty	1.0	0.0	1.0	L2_50_a4tcem_eta13_xe50_firstempty	1.0	0.0	L1_J30_FIRSTEMPTY	1
0	EF_j50_a4tcem_eta25_xe50_firstempty	1.0	0.0	1.0	L2_j50_a4tcem_eta25_xe50_firstempty	1.0	0.0	L1_J30_FIRSTEMPTY	1
0	EF_j30_a4tcem_eta13_xe30_empty	1.0	0.0	1.0	L2_30_a4tcem_eta13_xe30_empty	1.0	0.0	L1_J10_EMPTY	1
0	EF_j50_a4tcem_eta13_xe50_empty	1.0	0.0	1.0	L2_j50_a4tcem_eta13_xe50_empty	1.0	0.0	L1_J30_EMPTY	1
0	EF_j50_a4tcom_eta25_xe50_empty	1.0	0.0	1.0	L2_j50_a4tcem_eta25_xe50_empty	1.0	0.0	L1_J30_EMPTY	1
0	EF_j80_a4tchad_xe70_tcicw_dphi2j45xe10	1.0	0.0	1.0	L2_J75_c4cchad_xe45	1.0	0.0	L1_J30_XE40	1
Ο	EF_j80_s4tchad_xe85_tcicw_dphi2j45xe10	1.0	0.0	1.0	L2_]75_c4cchad_xe55	1.0	0.0	L1_J30_XE50	1
0	EF_tau29T_medium1_tau20T_medium1	-1.0	0.0	1.0	L2_tau29T_medium1_tau20T_medium1	-1.0	0.0	L1_2TAU11_TAU15	-1
0	EF_tau100_loose1_tau70_loose1	1.0	0.0	1.0	L2_tau100_loose1_tau70_loose1	1.0	0.0	L1_2TAU20	1
0	EF_tau115_medium1	1.0	0.0	1.0	L2_tau115_medium1	1.0	0.0	L1_TAU40	3
0	EF_tau115_medium1_lih	1.0	0.0	1.0	L2_tau115_medium1_lih	1.0	0.0	L1_TAU40	1
	イベントフィルター				レベル2			レベル1	
	トリガーメニュー				トリガーメニュー			トリガーメニュー	

図 3.3: JetTauEtmiss stream のトリガーチェインの例

3.2 レベル1エンドキャップミューオントリガー

レベル1ミューオントリガーは TGC、RPC によって発行されるトリガーであり $|\eta| < 1.05$ (バレル領域)を RPC、1.05 < $|\eta| < 2.42$ (エンドキャップ領域)を TGC がカバーしている。レベル1ミューオントリガーは 高い横方向運動量 p_T を持つミュー粒子イベントの選別を目的としている。

3.2.1 Thin Gap Chamber(TGC) について

TGC は高エネルギー実験ではよく用いられる MWPC(Multi Wire Propotional Chamber)の一種であり、 ATLAS 実験ではミューオンスペクトロメータのエンドキャップ領域(1.05 < $|\eta|$ < 2.42)をカバーしている。 さらに 1.05 < $|\eta|$ < 1.9 の領域をエンドキャップ、1.9 < $|\eta|$ < 2.42 の領域をフォワードと呼ぶ。TGC はエンド キャップ部分を円盤状にカバーするため、各チェンバーの形は台形をしており、その大きさは配置場所によっ て多少の異なりはあるが一辺が 1~2[m] 程である。図 3.4 に TGC の位置及び構造を示す。



図 3.4: TGC の配置と構造



TGCの構造と検出原理

構造はアノードとして直径 50[μ m] の金メッキをしたタングステンワイヤが台形の上底、下底に平行に張られ ている。カソードはガラスエポキシ板に表面抵抗が約 1[M Ω /square] のカーボンを塗布してある。ガラスエポ キシ板を挟んだ反対の面には 1 面を 32 分割した扇形の銅のストリップがワイヤに直行して並べてある。ワイヤ には約 30[cm] 毎にワイヤサポートがある(図 3.5)。ワイヤサポートはワイヤのたるみを防ぐためだけでなく、 ガスの流路の形成と TGC の歪みを防ぐ役割も担っている。ワイヤは 6~20 本(幅にして 10.8~36[mm])をま とめて 1 つのチャンネルとして読み出す。ストリップは 32 本あり、各ストリップはエンドキャップ領域では 4[mrad]、フォワード領域では 8[mrad] に相当する幅(約 15.1~53.4[mm])を持ち、それぞれが 1 つのチャン ネルとして読み出される。これにより TGC は 2 次元の読み出しが可能で、ワイヤにより R 方向を、ストリッ プにより ϕ 方向の位置の検出を行うことができる。



図 3.6: TGC の断面図 [11]

図 3.7: triplet (左) と doublet (右) の構造 [11]

TGC の内部には CO₂/n-pentane (55/45) 混合ガスで満たされており、このガスは紫外線を吸収し放電を抑 制する効果がある。そして TGC のワイヤには 2.9[kV] 程度の高電圧が印加されていおり、ガス中を荷電粒子 が通過すると、その経路にあるガス分子が電離されイオン化され、生成された電子はアノード・カソード間の 電場によってアノードに向かう。アノード近傍の電場は大きいため、移動してきた電子はさらにその周辺のガ ス分子をイオン化して電子雪崩を起こす。これが信号として読み出される。同時にカソード面では塗布された 高抵抗のカーボン面に電荷が誘起され、外側のストリップにも電荷が誘起され信号として読み出される。また TGC は一般的な MWPC と異なり、ワイヤ面とカソード間の間隔がワイヤ間の間隔よりも狭い(図 3.6)。 こ れは陽イオンのカソードへの収集時間を短くし、高ルミノシティ環境に対応することを目的としている。

ATLAS 実験では TGC は1層単独では用いずに、2層または3層を重ねた構造にして用いる(図3.7)。doublet (2層)の場合は2層のワイヤ面と2層のストリップ面から読み出しが行われる。triplet(3層)では、2層目 にはストリップがなく、3層のワイヤ面と2層のストリップ面から読み出しが行われる。多層にすることで各 層のコインシデンスを取ってバックグラウンドによるフェイク信号の影響を減らすだけでなく、ワイヤサポー トによる不感領域の影響も減らすことができる。

TGC の配置

TGC の配置図を図 3.8 に示す。TGC システムは M1 (triplet)、M2 (middle)、M3 (pivot) と EI (Endcap Inner)、FI (Forward Inner)の5つから構成されている。M1 は 3 層のチェンバー、M2・M3・EI・FI はそれ ぞれ 2 層のチェンバーから成り、トリガー判定には M1・M2・M3の計 7 層でトリガー判定を行う。M1・M2・M3・EI・FI の 5 つがそれぞれ ATLAS 検出器の両側のエンドキャップで円盤状に並べられて配置される。図 3.9 に TGC 配置区分の図を示す。TGC は 1/12 円をひとつの単位とし、データ処理や TGC 建設はこの単位で 行われている (図 3.9 の赤線で囲まれた領域が 1/12 に相当する)。



図 3.8: *R-Z* 断面での TGC の配置



図 3.9: TGC の配置区分

レベル1トリガーではこの1/12の単位はさらにセクタと呼ばれる単位で分割され、エンドキャップを ϕ 方向に4等分した領域と、フォワードを ϕ 方向に2等分した領域をそれぞれトリガーセクタと呼ぶ(図3.9の青の領域が1トリガーセクタにあたる)。トリガーセクタの ϕ 方向の幅がちょうど TGC1 枚の幅と一致している。

さらにトリガーセクタはエンドキャップ領域では η 方向に 37 分割、 ϕ 方向に 4 分割され、フォワード領域 では η 方向に 16 分割、 ϕ 方向に 4 分割され、この単位をサブセクタと呼ぶ(図 3.9 の黄の領域が1 サブセクタ に相当する)。サブセクタは 8 ワイヤグループ-8 ストリップに対応しており、これらはトリガー処理の最小単 位で、1 つの RoI でもある。ATLAS 実験に設置される TGC の総数は約 3700 枚あり、全チャンネル数は R 方 向で約 22 万、 ϕ 方向で約 10 万になる。

3.2.2 トリガー判定

TGC では M1・M2・M3 のヒットポジション情報から、運動量 pの z軸に垂直な成分が求められる。この 成分は横方向運動量 p_T と呼ばれ、トロイド磁場での曲がり具合で求めることが可能である。

図 3.10 にミューオンの p_T の求め方を示す。まず、pivot でのミューオンの通過位置とビーム 衝突点を結ぶ 直線 (Infinite Momentum Line)を考える。この直線は運動量が無限大のミューオンが直進してきた場合の トラックである。doublet 及び triplet で、ミューオンが通過した位置と Infinite Momentum Line が通る位置 の差を、R、 ϕ 方向それぞれに検出することで ΔR , $\Delta \phi$ の値を求め、ミューオンの p_T を求める。トロイダル 磁場が理想的な ϕ 方向成分のみの磁場であれば、 $\Delta \phi = 0$ となるが、実際には磁場は一様でなく R方向にも存 在するので、 ϕ 方向の変位 $\Delta \phi$ も考えなければならない。



図 3.10: pT 測定の原理

図 3.11: TGC トリガーの判定方法

ミューオントリガシステムでは、2-Station、3-Station と呼ばれる2種類のコインシデンスを設けている。 2-Station コインシデンスは pivot、middle の2つの doublet においてワイヤ、ストリップ共に4層のうち3層 以上で、ウィンドウの範囲内にヒットがあるかどうかで判定が行われる。また3-Station コインシデンスの場 合は、2-Station コインシデンスの条件に加えて、triplet においてワイヤでは3層のうち2層以上で、ストリッ プでは2層のうち1層以上でウィンドウの範囲内にヒットがあるか無いかで判定を行う。

middle 及び triplet では、それぞれ $\Delta R \ge \Delta \phi$ の上限が設定されており、 $\Delta R \ge \Delta \phi$ で形成される空間をウィンドウと呼ぶ。図 3.11 で示すように、TGC では 2 層構造、3 層構造を利用したコインシデンス処理を行うことで、バックグラウンドによる偶発的なトリガーを抑えながら、トリガー判定を行っている。

3.2.3 TGC システムの読み出し機構

TGC エレクトロニクスの全体像を図 3.12 に示す。 TGC システムのデータの流れには次の 2 つがある。

- トリガー系
 レベル1トリガー判定のためのデータを渡す流れ。
 図 3.12 の赤線で示されている。
- リードアウト系 L1A 発行に応じてデータを渡す流れ。図 3.12 の 青線で示されている。

以下にそれらの詳細を述べる。



図 3.12: TGC エレクトロニクス概要

トリガー系

トリガー系の流れを図 3.13 に示す。信号は ASD (Amplifier Shaper Discriminator) ボード、PP ASIC (Patch Panel ASIC)、SLB ASIC (Slave Board ASIC)、HPT (HighPt Board)、SL (Sector Logic)の順に処理される。TGC から出力されるアナログ信号は ASD ボードに送られ、信号の増幅・整形・デジタル化が行われたあと、PP ASIC へと送られる。PP ASIC では各チャンネルへ粒子が到達するまでの飛行時間やケーブル遅延などから生じるタイミングのズレを調整し、バンチ識別(信号を LHC のバンチクロックに同期させること)を行う。SLB ASIC では、PP ASIC からの信号を受け取り、M2 及び M3 からなる 4 層からの信号をもとにコインシデンス処理が行われ、2-Station コインシデンスの判定がなされる。また M1 からの信号についてもコインシデンス処理が行われる。HPT では、SLB ASIC で測定した M1・M2・M3 のコインシデンス処理結果をもとに、3-Station コインシデンス処理及び横方向運動量 p_T の概算が行われる。TGC のトリガー系の最終的な情報として p_T が大きな 2 つのトラックをセクター毎に選び出す。これらのエレクトロニクスの詳細は3.2.4 節で述べる。SL の結果は MUCTPI に送られ、RPC の情報と合わせてミューオンシステムの最終的なトリガー判定がなされる。



図 3.13: レベル1におけるトリガー系の流れ

リードアウト系

リードアウト系の流れを図 3.14 に示す。PP ASIC から送られてきたデータは、SLB ASIC の中にあるレベ ル1バッファに蓄えられる。このバッファの保持時間は 2.5[μ sec] であり、保持時間内にトリガー信号である L1A が SLB ASIC に戻ってくる設計になっている。L1A を受けたデータはバッファから SSW (Star Switch) へと送り出される。SSW ではデータの圧縮を行い、規格フォーマットにデータを変換する。またトリガー情報 (コインシデンス処理結果) は SL に搭載された SLB ASIC から同様に SSW へと送られる。変換されたデータ は ROD (Readout Driver) に送られ、それらのデータと TTC (Timing Trigger Control) から送られてくる 情報との整合性を確認する。



図 3.14: レベル1におけるリードアウト系の流れ

3.2.4 TGCエレクトロニクス

トリガー系及びリードアウト系に用いられる各モジュールについて概要を記す。

ASD ASIC (Amplifier Shaper Discriminator Board)

ASD ボードは TGC の側面に取り付けられ、4 チャンネル分の処理ができる ASD ASIC が 4 個搭載され、1 つのボードで 16 チャンネルを処理する。ASD ASIC では、TGC からのアナログ信号を増幅・整形し、規定し きい値電圧を超えた信号のみを LVDS(Low Voltage Differential Signal:低電圧作動信号)レベルの信号で出 力する。また ASD ボード以降のエレクトロニクスの診断やタイミングの調整のために擬似的な TGC の出力 信号を出力することも可能である。

PP ASIC (Patch Panel ASIC)

ASD からの信号の TOF (Time Of Flight) やケーブル遅延によるタイミングのズレを調整し、バンチ識別 を行う。さらに TGC の重なった部分での二重カウントを防ぐため、その部分に対しては OR ロジックを通し てから信号を出力する。PP ASIC は 1 つで 32 チャンネルの信号を処理できる。また ASD Board に向けてテ スト用の擬似信号を発生させるための回路を搭載している。

SLB ASIC (Slave Board ASIC)

SLB ASIC は大きく分けてトリガー部とリードアウト部からなる。トリガー部では TGC からの入力信号に 対してコインシデンス処理 (2-Station コインシデンス判定)を行う。SLB ASIC の段階ではワイヤとストリッ プ、doublet と triplet は別々に扱うため、設定により5種類のコインシデンス処理 (ワイヤ-doublet、ストリッ プ-doublet、ワイヤ-triplet、ストリップ-triplet、EI/FI)を切り替え可能な実装になっている。doublet ではワ イヤ・ストリップ共に M2・M3 からの信号を使い、4 層中 3 層以上の検出を要求する。そして M3 を基準に して M2 上でのワイヤ・ストリップ方向の無限運動量の飛跡からのズレを計算する。このズレは 2-Station コ インシデンス判定に用いられる。また triplet はワイヤとストリップで層の数が違うため、ワイヤでは 3 層中 2 層以上、ストリップでは 2 層中 1 層以上での検出を要求する。EI/FI では荷電粒子が通過したかどうかのヒッ ト情報のみが取られる。またトリガー部には PP ASIC からの信号に 1/2clock 単位で遅延をかける機能や、各 チャンネルをマスクする機能、連続したチャンネルにヒットがあったときにその中の一つのチャンネルだけか ら信号を出力させるデクラスタリングという機能 (3.2.5 参照)、さらに SLB ASIC 以降のエレクトロニクスの 診断やタイミング調整を行うための擬似信号を出力する機能がある。

リードアウト部はレベル1トリガーの判定を受けたデータの読み出しを行う。データは CTP からの L1A が 与えられるまで保持され、L1A が与えられると該当データとその前後1バンチずつ計3バンチ分のデータを SSW に送る。

HPT (High-Pt Board)

SLB ASIC までに独立に処理されてきた M2・M3 と、M1 のデータを統合して HPT コインシデンス情報を 生成する。M1 は M2・M3 間の間隔よりも離れた位置に配置されている。そのため M1 を用いることにより磁 場によってあまり曲げられることがなかった大きな p_T を持つミューオンを選別できる。HPT ではワイヤとス トリップは独立して処理が行われ、最終的なミューオンの p_T 判定に使用される ΔR , $\Delta \phi$ を出力する。ただ し HPT でコインシデンスが見つからなかった場合、SLB のコインシデンス結果が代わりに出力される。出力 データは光ファイバーによって 90~100[m] 離れた実験室外のカウンディングルーム (USA15) にある SL へと 送信される。エンドキャップ領域用には 4 つ、フォワード領域には 3 つの HPT ASIC が搭載されている。

SL (Sector Logic)

TGC エレクトロニクスの最終的な部分を担当し、トリガーデータを集めるモジュールで、2トリガーセクタ 分の信号を処理する。SL は主に R- ϕ コインシデンス、プレトラックセレクタ、ファイナルトラックセレクタ から構成される。HPT まで独立に処理されていた R方向(ワイヤ)と ϕ 方向(ストリップ)の HPT 信号から 両者のコインシデンス(R- ϕ コインシデンス)をとることにより、6 段階の p_T しきい値でミューオンを分類 する。 p_T 判定には各しきい値に対応した Coincidence Window(CW)と呼ばれる参照表が用いられている。 これはシミュレーションによってつくられるもので、 ΔR - $\Delta \phi$ の組み合わせに対応する p_T しきい値を記述し てあり、これをハードウェア言語に変換して SL の集積回路内に実装する。この集積回路は書き換え可能なモ ジュール(FPGA と呼ばれるチップ)であり、CW の変更に対応することが可能である。プレトラックセレク タは各しきい値に用意され、 η の小さい順に2つのトラックを選択して、計 12トラックがファイナルトラック セレクタに送られる。ファイナルトラックセレクタではプレトラックセレクタから送られた 1トリガーセクタ 分のトラックから p_T の大きいものを2つ選択し、それらに対する 6 段階の p_T 判定と位置情報を MUCTPI に 送る。SL が処理に使用した HPT からのデータと SL での処理結果は USA15 に設置された SSW に送られる。



図 3.15: SL のトリガーロジック

SSW (Star SWitch)

SLB ASIC のリードアウト情報を収集・圧縮し、規定のフォーマットへ変換後、ROD ヘデータを送信する。 1 つの SSW で最大 23 個の SLB ASIC のデータを受ける。

ROD (Read Out Driver)

TGC エレクトロニクスシステムにおけるリードアウトのデータが最終的に集まるモジュール で、複数の SSW からのデータを、トリガー情報をもとに同じイベント毎にまとめ、ROB (Read Out Buffer) に送信する。

3.2.5 デクラスタリングルール

ヒット情報からコインシデンスをとり、そのチャンネルが2つ以上隣り合うものが存在したときに1つに 絞り込むルールのことである。

図 3.16 にデクラスタリングルールの概念図を示す。SLB ASIC にて実装されており、このルールを適用する ことで複数のトリガーを発行することが防ぐ。現時点では連続したヒットがあった場合、その中のチャンネル 番号の若い順から 2 つ目のものを選び出す仕様になっている。



図 3.16: デクラスタリングルール

3.2.6 Coincidence Window

SL に実装され、HPT から送信されてくるトラックのヒット位置及び曲がり具合 ($\Delta R, \Delta \phi$)を用いて p_T と 電荷を判定するために用いられる。

レベル1トリガーシステムでは、トリガー判定を短時間かつ一定の間隔で処理しなければならない。しかし p_T の値を導き出す回路を組む場合、磁場の不均一性や磁石などの構造物の影響により複雑なものになる。そこ で p_T 判定にはLook-Up Table (LUT)方式が用いられている。LUT とは入力信号のとりうる全てのパターン についてあらかじめそれぞれの出力信号をメモリに格納し、入力信号をインデックスとしてメモリ内容を参照 することによって結果を得る方式である。また実験状況に応じた変更に随時対応するために、書き換え可能な 集積回路 FPGA によって実装されている。



図 3.17: TGC オクタント [12]

図 3.18: Concidence Window の一例

Coincidence Wiondow は各サブセクタ^{*1}毎に用意される。サブセクタの数はトリガーセクタの1つあたりエンドキャップ領域では 148 個、フォワード領域では 64 個存在する(図 3.17)。そしてトリガーセクタはエンドキャップ領域で 48 個、フォワード領域では 24 個存在するため、CW は計 8640 個用意される。 $\Delta R \ge \Delta \phi$ の範囲は HPT でコインシデンスがとれた場合(3-Station コインシデンス)は、それぞれ $-15 \sim +15 \ge -7 \sim +7$ である。またコインシデンスがとれなかった場合(2-Station コインシデンス)はそれぞれ $-7 \sim +7$ 、 $-3 \sim +3 \ge 3$

図 3.18 は Coincidence Window の一例であり、 ΔR 、 $\Delta \phi \ge p_T \ge 0$ 対応を図示したものである。縦軸に ΔR 、 横軸に $\Delta \phi \ge 0$ 、赤や緑などの色が検出された粒子の p_T しきい値領域を示している。図 3.18 の場合、赤色が 20[GeV/c] 以上、黄色が 15[GeV/c] 以上、緑色が 10[GeV/c] 以上、青色が 6[GeV/c] 以上、白色が 4[GeV/c] 以 上となる^{*2}。このウィンドウ内に入った時に発行されるトリガーメニュー名はそれぞれ、L1_MU20、L1_MU15、 L1_MU10、L1_MU6、L1_MU4 である。

L1_MU20、L1_MU15、L1_MU10、L1_MU6 に関しては 3-Station コインシデンスを要求する。L1_MU4 に 関しては、できるだけ多くのミューオンのデータを取得できるようにするため、3-Station コインシデンスの L1_MU4 ウインドウに入ったものに加えて、一部で RoI において 2-Station コインシデンスがとられたものに 対して L1_MU4 のトリガーを発行している。

3.2.7 トリガーシミュレーション

ATLAS 実験におけるデータの処理・解析は Athena と呼ばれるソフトウェアフレームワーク従って行われ、 各検出器の動作確認やトリガーシステムのアルゴリズムの開発が行われている。Athena によるイベントシミュ レーションは大別すると以下の4つのプロセスから構成されている。

イベントジェネレーション

理論によって予測される陽子陽子衝突で起こる物理現象を、PYTHIA や POWHEG といったイベントジェ ネレーターを用いて再現する。

検出器シミュレーション

Geant4と呼ばれるシミュレータを用いて、測定器の詳細な形状と磁場分布を実装している。事象情報を受け取り、衝突点付近から発生したミューオンなどの測定器や構造体中での相互作用をシミュレートし、飛跡を求める。ミューオンが検出器の有感領域に作ったヒットはエネルギーや時間、位置などの情報を持つ。

ディジタイゼーション

ヒットに対する検出器の反応のシミュレーションを行い、実際の測定器の出力に変換する。ここでは実験デー タから得られた検出効率の位置依存性や、粒子の入射角度による信号の時間差も考慮される。またここで得ら れた測定器の出力からトリガー判定のシミュレーションも行われる。このプロセスを経て、シミュレーション データは実際の ATLAS 検出器で得られる測定データと等価な情報となる。

リコンストラクション

TGC エレクトロニクスのロジックが再現される。測定によって得られたデータを基に粒子の情報を再構成 する。

^{*1}RoI (Region of Interest) とも呼ばれる。

^{*2}設計では 4[GeV/c] 未満のミューオンは TGC まで到達しないと考えられている。

第4章 Phase0アップグレード

4.1 フェイクトリガー

トリガー情報を解析した結果、現在レベル1ミューオントリガーではミューオン由来ではない信号によって トリガーが発行されていることが判明しており、このようなトリガーをフェイクトリガーと呼んでいる。ここ ではまず、その影響と原因について説明していく。

4.1.1 現在のフェイクトリガーの影響

図 4.1 は横軸に η をとり、ミューオンの p_T を 20[GeV/c] 以上と判定したトリガーが発行された 回数を調べたグラフである。

白色のグラフはL1_MU20 が発行された (レベル 1 ミューオントリガーで 20[GeV/c] 以上と判定さ れた)回数を、青色のグラフはL1_MU20 が発行さ れた中で、オフライン解析で再構成された飛跡と のマッチングがとれた回数を表しており、さらに 黄色のグラフはその再構成された飛跡からミュー オンの p_T が 20[GeV/c] 以上と判定された回数を 表している。



	バレル領域	エンドキャプ領域	全領域
	$(\eta < 1.05)$	$(1.05 < \eta < 2.42)$	$(\eta < 2.42)$
L1_MU20 が発行された回数(白色)	64365	536582	600947
再構成された飛跡と	56568	149487	206055
マッチングがとれた回数(青色)	(87.89%)	(27.86%)	(34.29%)
再構成された飛跡 $(p_T > 20[\text{GeV/c}])$ と	9952	12184	22136
マッチングがとれた回数 (黄色)	(15.46%)	(2.27%)	(3.68%)

表 4.1: L1_MU20 トリガーと再構成された飛跡のマッチングがとれる割合

また表4.1 にそれぞれの回数(括弧内は L1_MU20 が発行された回数に対する割合)を示す。これより特にエ ンドキャップ領域では、L1_MU20 が発行された(レベル 1 ミューオントリガーで 20[GeV/c] 以上と判定され た)場合の大半は、オフライン解析で再構成されたミューオンの飛跡のとマッチングがとれていない。これは ミューオン由来ではない信号によって L1_MU20 が発行された(フェイクトリガーである)ことを示している。 レベル 1 ミューオントリガーシステムではトリガーを最大 75[kHz] までしか処理できず、現在すでに処理限 界に達しているためトリガーレート削減が課題となっており、多くの割合を占めるフェイクトリガーが問題と なっている。

4.1.2 フェイクトリガーの原因

現在フェイクトリガーの原因として次の2つが考えられている。

2次生成粒子

ここで2次生成粒子とは、陽子陽子衝突後に ATLAS 検出器内を漂う陽子や中性子が、検出器内の物質 (磁場領域付近のビームパイプやマグネットなど)に衝突することで発生する荷電粒子のことである。図 4.2に2次生成粒子がフェイクトリガーを発生させる様子を示す。B、Cの粒子は Interaction Point (IP) 由来ではないが、高い p_T を持った IP 由来のミューオン A と似た飛跡を作る。

また図 4.3 にトロイダル磁場付近で生成された 2 次生成粒子がフェイクトリガーを発生させる様子を 示す。トロイダル磁場によって 2 次生成粒子の飛跡が曲げられることで、高い *p*_T を持ったミューオンの 飛跡(青点線)と似た飛跡を作り出している。



図 4.2: IP 由来の粒子 A と 2 次生成粒子 B, C [13] 図 4.3: 磁場領域付近で生成された荷電粒子の飛跡 [14]

• ビームパイプから飛来する粒子

図 4.4 にシミュレーションで作成された BI (Barrel Inner:バレル部最内層の MDT) における中性 子と光子のヒットのグラフを示す。赤のグラフは光子のヒット、青のグラフは中性子のヒットを示す。 $z \simeq 7$ [m] で光子や中性子の量が増加しており、これらはビームパイプがシールドされていない場所から 飛来してきたと考えられている。また実際のデータでもこの領域ではヒットレートが高いことが確認さ れている。図 4.5 にこれらの中性子と光子が、高い p_T を持った IP 由来のミューオンと似た飛跡を作る 様子を示す。黄のラインが中性子や光子の飛跡で、赤のラインがその中性子や光子によって生成された 荷電粒子の飛跡を表す。



図 4.4: BI のヒットグラフ [15]



図 4.5: ビームパイプから飛来する粒子 [14]

これらの原因で発生した粒子は、高い p_T を持った IP 由来のミューオンと似た飛跡を作り、TGC に同じようなヒット情報を残す^{*1}。しかし 3.2.2 節で説明したように、レベル 1 ミューオントリガーでは M1、M2、M3 の TGC のヒットパターンのみで p_T を計算するため、このような飛跡とトリガーしたい飛跡(高い p_T を持った IP 由来のミューオンの飛跡)を区別することは不可能である。

^{*1}図 4.3 からわかるようにバレル領域に入射する荷電粒子は高い *p_T* を持ったミューオンと似た飛跡を作りにくい。また RPC は 3 層 中内側の 2 層がバレルトロイド磁場中にあるので、低エネルギーの荷電粒子は大きく飛跡が曲げられ、高い *p_T* を持ったミューオンと似 た飛跡を作りにくいので、フェイクトリガーは発生しにくい。

4.2 Phase0 アップグレード

2.1 章で説明したように、LHC のデザインでは重心系エネルギー 14[TeV]、ルミノシティ 10³⁴[cm⁻²s⁻¹] で あるが、現在は重心系エネルギー 8[TeV]、ルミノシティ 6×10³³[cm⁻²s⁻¹] で運転を行っている。これをデザ インした性能まで上げるため、2013 年 2 月 11 日から 2014 月 11 月 28 日まで LHC をシャットダウンして加 速器のアップグレードを行う。このアップグレードはその後に計画されているアップグレード^{*2}と区別するた め、Phase0 アップグレードと呼ばれる。また ATLAS 検出器も高ルミノシティ環境に対応するため、この間に アップグレードが行われ、レベル1ミューオントリガーもフェイクトリガーに対応するため、システムが変更 される。

4.2.1 Phase0 アップグレードの概要

LHC のアップグレード

LHC では重心系エネルギーを高めるため、次の方法が計画されている。

• 超伝導マグネットの修理

現在の超伝導マグネットは一部(39ヶ所)で接続部の電気抵抗が大きく(>7[nΩ])、高い電流を流すこ とが不可能となっている^{*3}。その超伝導マグネットを修理・交換することにより、現在よりも内部抵抗を 小さくすることが計画されている。これによって強い磁場を作り、高いエネルギーを持つ陽子を周回さ せることが可能になる。

- インジェクターの交換
 インジェクターを交換することによって、1バンチあたりの陽子数を増加することが可能になる。
- ビームパイプ内の真空度の向上
 空気が漏れている箇所を修理することにより、ビームパイプ内の真空度を向上する。

ATLAS 検出器のアップグレード

Pixel 検出器は内部飛跡検出器の中でも最も衝突点から近く、高い放射線量を浴びる。そのため内部 飛跡検出器は一定期間で交換しなければならず、Phase0 アップグレードですべて新しいものに交換され る。また最内層に新たな Pixel 検出器(IBL)が追加され、bクォークを同定できる効率が上がると期待 されている。

• アルミニウムパイプへの交換とシールドの追加

フェイクトリガーを抑えるため、アルミニウムパイプへの交換とシールドの追加が予定されている。 ビームパイプを現在のステンレスから^{*4}質量数の小さいアルミニウムに交換することによって、2次生成 粒子との相互作用を抑えることを目的としており、またシールドを追加することによって、ビームパイ プから飛来する粒子を止めることを目的としている。

これらの変更をする前/後の γ フラックス強度を図 4.6、図 4.7 に、中性子フラックス強度を図 4.8、図 4.9 にそれぞれ表す。これからアルミニウムパイプへの交換とシールドの導入によって γ フラックス、中 性子フラックスを抑えられることがわかる。

[•] Pixel 検出器のアップグレード

^{*2}現在 2018 年に Phase1 アップグレード、2022 年に Phase2 アップグレードが計画されており、重心系エネルギーとルミノシティー を更に上げる予定である。

^{*3}電気抵抗の大きい場所に高い電流を流すと高いジュール熱が発生し、その熱によって超伝導マグネットを冷却している液体ヘリウム が気化して爆発が起こる。実際に LHC では 2008 年 9 月 19 日に電気抵抗が高い状態で大きな電流を流したためヘリウム漏れの事故が起 こり、1 年以上の稼働停止を余儀なくされている。

^{*4}ステンレスはアルミニウムより加工(溶接)が容易で真空度の向上が期待されたため、用いられている。



図 4.6: γ フラックス [kHz/cm²](変更前) [16]



図 4.8: n フラックス [kHz/cm²] (変更前) [16]

図 4.9: n フラックス [kHz/cm²] (変更後) [16]

4.2.2 レベル1ミューオントリガーの変更点

Phase0 アップグレードによりレベル1 ミューオントリガーでは今まで使われていなかった、TGC SW (Small Wheel) がコインシデンスに導入され、この新しく導入されるコインシデンスを Inner Coincidence と呼ぶ。図 4.3 などでフェイクトリガーを発生させていた粒子は SW を通過しておらず、Inneer Coincidence 導入によっ てフェイクトリガーを抑えることが期待されている。



図 4.10: 新しい SL のトリガーロジック



図 4.7: γ フラックス [kHz/cm²](変更後) [16]



 $\mathbf{27}$

Inner Coincidence

Inner Coincidence は BW (Big Wheel) と SW との間でとられるコインシデンスであり、エンドキャップ領域 (1.05 < $|\eta|$ < 2.42) の RoI でトリガーされたイベントに対して、ワイヤ (*R*方向) とストリップ (ϕ 方向) のコインシデンスがとられた後に課せられる (図 4.10)。

図 4.11 に SW の形状を示す。SW は EI、FI と呼ばれる 2 種類の TGC からなり、外側が EI、内側が FI で ある。EI の TGC が設置されている位置はちょうどバレルトロイドコイルが設置されている位置と重なってい るため、コイルのある場所には TGC は設置されていない。

また図 4.12 に η で規格化した SW と BW (M3)の図を示す。図 4.11 では TGC の大きさを長さ [mm] で表 しており、EI と FI は距離が離れていることがわかるが、図 4.12 ではその距離が短くなっているようにみえ る。これは EI が FI よりも IP に対して後方に位置していることによって(図 3.8 参照)、より広い η の範囲を カバーしているからである。

しかし SW は BW と比べて η - ϕ 平面においてカバーしている領域が狭く、エンドキャップ領域のすべての RoI に Inner Coincidence を要求するとトリガーが発行できなくなる RoI が発生する。そこで全ての RoI に Inner Coincidence を要求するのではなく、予め Inner Coincidence を要求しない RoI を決めておき、その RoI には現行のトリガーを用いることが特徴である。



また Inner Coincidence では RoI を 8 個^{*5}まとめたサブセクタクラスタ(SSC)毎に、SW のどのチャンネル にヒットを要求するかをワイヤ、ストリップそれぞれ決めることができ、また Sector Logic で発行された p_T しきい値に対して、どのしきい値に Inner Coincidnce を要求するかを決めることもできる。

第5章 Inner Coincidence Windowの作成と 性能評価

5.1 Inner Coincidence Window (ICW) について

Inner Coincidence Window (ICW) とは Inner Coincidence の際にエンドキャップ領域の各 SSC に対して、

- SSC 内の、どの RoI に対して Inner Coincidnce を要求するか。
- Sector Logic が発行した、どの pT しきい値に対して Inner Concidence を要求するか。
- ワイヤ、ストリップそれぞれ、SW のどこのチャンネルにヒットを要求するか。

を指定する表であり、実際に Phase0 アップグレード後に Sector Logic 内に実装される。1 セクタに SSC は 19 個あり、エンドキャップ領域は全部で 48 セクタあるため、ICW は全部で 48 × 19 = 912 個用意される。

この ICW の性能によってフェイクトリガーをどれだけ除けるかが決まり、またトリガー効率をどれだけ保 てるかが決まるため、ICW はレベル1ミューオントリガーにおいて重要な役割を担う。

Inner Coincidence でヒットを要求するチャンネルの範囲

Inner Coincidence をとる際、SW のヒットは全24セクタ中4セクタの中で探索され、その中でヒットしたチャ ンネルがあるがどうかで、トリガー判定が行われる。例えば図 5.1^{*1}で緑色に塗られた領域の RoI で L1_MU20 トリガーが発行された場合、図 5.2^{*2}の黄色で塗られた範囲の中から探索され^{*3}、ヒットしたチャンネルがあれ ばトリガーが発行される仕組みである。



図 5.1: BW でトリガーが発行された RoI



図 5.2: 図 5.1 の RoI に対応する範囲

^{*1}1 つのマスが 1 つの RoI に対応する。 ^{*2}1 つのマスが 1 つの TGC に対応する。

*3図 5.1、図 5.2 は共に時計の 3 時の方向が x 軸方向、12 時の方向が y 軸方向に対応する。

5.2 作成方法

Inner Coincidence Window (ICW)の作成には、磁場や構造物など複雑で多様な要素が関わるため、数式に よって計算・作成することは困難である。よって、ビーム衝突点から飛来するミューオンに対する検出器及び トリガーロジックのシミュレーションを行い、各 RoI における SW でのワイヤ、ストリップのヒット情報を調 べることによって ICW を作成する。

以下に ICW の作成方法を説明する。

Inner Coincidence を要求しない RoI の決定

前章で説明したように、SW は η - ϕ 平面において全ての領域をカバーしていないため、Inner Coincidence を 要求できない RoI が存在する。よってまず最初に Inner Coincidence を要求しない RoI を決定する。

 $p_T = 20$ [GeV/c] のミューオンサンプルを 3.2.7 節で説明した Athena を用いて作成し、各 RoI 毎に L1_MU20 のトリガーが発行された回数をプロットしたグラフを図 5.3 に、さらに Full open と呼ばれる一番緩い条件の Inner Coincidence^{*4}を要求して L1_MU20 のトリガーが発行された回数を図 5.4 に示す。



図 5.3: L1_MU20 が発行された回数

図 5.4: Inner Coincidence を要求した場合

これらの図と図 4.11 示した SW の形状から、Inner Coincidence を要求した場合 SW の存在しない領域では トリガーの発行回数が大きく減少していることがわかる^{*5}。また各 RoI 毎に図 5.3 でのエントリを分母、図 5.4 でのエントリを分子にとった数、つまり

$$R_{\rm IC} = \frac{\rm Inner \ Coincidence \ \varepsilon 要求して、L1_MU20 \ が発行された回数}{L1_MU20 \ が発行された回数}$$
(5.1)

を定義して、プロットしたものを図 5.5 に示す。 $R_{\rm IC}$ は L1_MU20 のトリガーが発行されたイベントが、Inner Coincidence を要求した時にトリガーされる割合を示しており、 $R_{\rm IC}$ が小さい RoI は Inner Coincidence を要求できないことを意味している。ここで $T_{\rm IC}$ を、" $R_{\rm IC} < T_{\rm IC}$ となる RoI には Inner Coincidence を要求しない"とするしきい値と定義し、本研究では $T_{\rm IC}$ の値として 0.75、0.8、0.85、0.9、0.95の5パターンを考える。 参考として図 5.6 に、 $T_{\rm IC} = 0.9$ の場合に Inner Coincidence を要求しない RoI を青色で示す。

^{*4}要求できる全チャンネルの中から、同一 TGC 内にワイヤ、ストリップそれぞれ 1 チャンネル以上のヒットがあることを要求する。 ^{*5}フォワード領域では Inner Concidence は要求されないので、変化は無い。



図 5.5: Inner Coincidence を要求した時に トリガーされる割合



図 5.6: $T_{\rm IC} = 0.9$ の場合に Inner Concidence を 要求しない RoI

ヒットを要求するチャンネルの決定

前節で説明した通り Inner Coincidence では SW の 24 セクタ中、4 セクタに渉ってヒットしたチャンネルを 探索するが、図 5.2 に示したように探索する範囲が広く、この場合図 4.2 で示した C の粒子に対して誤ってト リガーを発行する(フェイクトリガーを発行する)可能性がある。

そのため、4 セクタ全てではなく IP 由来の粒子が通過した時にヒットするチャンネルに対してのみ、Inner Concidence でヒットを要求することによってフェイクトリガーを抑える。

1. SW のヒットマップの作成

 $p_T = 20, 40$ [GeV/c] のミューオンサンプルを用いて、各 SSC ごとに L1_MU20 のトリガーが発行された時の SW のヒットマップ (対応する 4 セクタ分)を作成した。図 5.7 にワイヤの、図 5.8 にストリップのヒットマップの一例をそれぞれ示す。



ここで黒色の実線は TGC の境界を表し、上段下段はそれぞれ EI、FI を示す。またチャンネル数はワ イヤ、ストリップそれぞれ 32 チャンネルあるが^{*6}、それらについて OR がとられており 1 つの TGC に つきワイヤ、ストリップそれぞれ 4 つのチャンネルにまとめられている^{*7}。点線で区切られた領域はそ の OR がとられたチャンネルに対応しており、以後チャンネルという場合はこの OR がとられらチャン ネルを指すことにする。

これらの図から IP 由来の粒子が通過した時にヒットするチャンネルは4セクタの中の一部に集中して おり、そのチャンネルに対してのみ Inner Coincidence でヒットを要求すればよいことがわかる。

^{*6}EI の wire は 24 チャンネルあり、一部 16 チャンネルの場所もある。 ^{*7}SW は 2 層構造をしているので、その 2 層についても OR がとられている。 $\mathbf{31}$

2. ヒットを要求するチャンネルの選択

次に作成したヒットマップからヒットを要求するチャンネルを選択する。選択の方法は次の通り。

- 1. ワイヤ、ストリップそれぞれエントリの多いチャンネルから順に、ヒットを要求するチャンネルと して指定していく。
- 2. 指定したチャンネルへのエントリがの和が、全エントリの*T*_R倍以上になった時点でチャンネルの 指定を終了する。

ここで $T_{\rm R}$ は $0 < T_{\rm R} \le 1$ であり、全エントリに対してどの割合までチャンネルを指定するかを表すしきい 値である。本研究では $T_{\rm R}$ の値として 0.85、0.9、0.95、0.99 の 4 パターンを考える。参考として $T_{\rm R} = 0.9$ の場合に、図 5.7 と図 5.8 のヒットマップから選択したチャンネルを図 5.9 に示す。



ここで黄色の横線(sector2 FI-3、sector2 FI-4)はワイヤ、黄色の縦線(FI 2-1、FI 2-2)はストリッ プの指定されたチャンネルを表しており、右から 2 番目の下段の TGC においてワイヤ、ストリップがそ れぞれ 2 チャンネルずつ指定されたことを示している。また赤く塗られたマスはワイヤとストリップの チャンネルの交点を表している^{*8}。

3. 単独で指定されたチャンネルのマスク

2 までの手順で選択されたチャンネルの一例を図 5.10 に示す。この場合一番右の下段の TGC 内ではワ イヤのチャンネル(黄色の横線)のみが指定されており (sector2 FI-2)、ストリップのチャンネルは指 定されていない。本来この TGC を IP 由来の粒子が通過した場合はワイヤ、ストリップ両方が指定され るべきであり、ワイヤ(もしくはストリップ)単独で指定されることは不自然である。よってこのよう な場合一度指定したチャンネルをマスクし、トリガー判定には用いないことにする。図 5.11 にマスク処 理後の選択されたチャンネルを示す。



^{*8}赤く塗られた領域を IP 由来の粒子が通過したと考えられる。

ICW の作成

これらの手順を経て作成される ICW は 2 つのしきい値 $T_{\rm IC}$ 、 $T_{\rm R}$ によって決まり、本研究では、

$$T_{\rm IC} = 0.75, 0.8, 0.85, 0.9, 0.95. (5 \% \mathscr{P} - \mathcal{V})$$

$$T_{\rm R} = 0.85, 0.9, 0.95, 0.99. (4 \% \mathscr{P} - \mathcal{V})$$

の場合について、つまり 5 × 4 = 20 パターンの ICW を作成して、さらにそれぞれの T_{IC} に対して Full open の ICW^{*9}も作成し、計 25 パターン作成した。次節でこれら作成した ICW の性能評価を行う。

5.3 性能評価

本研究では 2011~2012 年に取得された実データ^{*10}を用いて、Inner Coincidence を導入した場合のトリガー システムの性能を評価することにより ICW の性能評価を行う。ここでは ICW の性能をエンドキャップ領域に おける L1_MU20 のトリガー効率、L1_MU20 のトリガーレートの 2 点によって評価する。まずトリガー効率、 トリガーレートについて説明し、その後で性能評価を行う。

5.3.1 トリガー効率

エンドキャップ領域における L1_MU20 のトリガー効率 E は次のように定義される。

$$E = \frac{\text{L1}_{\text{MU20}} \text{ o} \wedge \text{U} \vec{j} - \vec{j} \cdot \vec{j} \cdot \vec{j} \cdot \vec{j}}{\text{TGC} \, \kappa \lambda \overline{\beta} \, \kappa \overline{\beta} \cdot \kappa \overline{\beta} \cdot \vec{j}}$$
(5.2)

このトリガー効率を測定するための方法を以下に述べる。

Tag and Probe 法

Tag and Probe 法とは J/ψ 、Z などの崩壊から生成したミューオンを選び出し、トリガー効率を測定する方法 である。この手法によりトリガーのバイアスがかからないミューオンを用いることが可能となり、またミュー オンの同定及び運動量の測定に対して確実性を高めることができる。本研究では $Z \to \mu^+\mu^-$ 事象を用いた Tag and Probe 法を用いてトリガー効率を評価する。以下にその手順を述べる。

1. m_Zの再構成

ATLAS 実験では1回のバンチ衝突ごとに、内部飛跡検出器 のヒット情報からいくつかの飛跡が再構成され、またミュー オンスペクトロメータでも同様に飛跡が再構成される。そし て内部飛跡検出器で再構成された飛跡を起源として、ミューオ ンスペクトロメータで再構成された飛跡と適合するものを選 び出している。このようにミューオンの飛跡を選び出すアル ゴリズムを Staco と呼び、Staco によって選び出されたミュー オンの飛跡を Staco muon と呼ぶ。

まず1回のバンチ衝突で2つ以上の Staco muon があるイ ベントを選び出す。そしてそれらの Staco muon が互いに異 符号の電荷を持つイベントを選び出し、不変質量を算出する。 図 5.12 に実データを用いて算出した Z の不変質量を示す。



^{*9}*T*_{IC} で指定した RoI に対して Full open の条件で Inner Coincidence を要求する。 ^{*10}詳細は付録 A 参照。

本研究では算出した不変質量 M が、

$$m_Z - 10 \,[\text{GeV/c}^2] \le M \le m_Z + 10 \,[\text{GeV/c}^2] \qquad (m_Z = 91.1876 \,[\text{GeV/c}^2])$$
(5.3)

であるとき^{*11}、これらの Staco muon は Z の崩壊から生成したものとみなす。

2. Tag muon の選択

次に 2 つの Staco muon のうち、任意の Staco muon を 1 つ選ぶ。この Staco muon の IP での向きを η_{μ} 、 ϕ_{μ} と表す。またイベントフィルターにおいて再構成され、EF_mu24i_tight トリガー^{*12}が発行され た飛跡^{*13}の IP での向きを η_{EF} 、 ϕ_{EF} とする。このとき 2 つの飛跡の IP での向きの差 ΔR_{tag} を次のよう に定義し、

$$\Delta R_{\text{tag}} \equiv \sqrt{\Delta \eta^2 + \Delta \phi^2} \qquad (\text{ where } \Delta \eta \equiv \eta_\mu - \eta_{\text{EF}}, \ \Delta \phi \equiv \phi_\mu - \phi_{\text{EF}} \) \tag{5.4}$$

 $\Delta R_{\text{tag}} \leq 0.008$ を満たすイベントフィルターで再構成された飛跡が存在する場合、この Staco muon を Tag muon とする。このときの ΔR_{tag} 分布を図 5.13 に示す。

3. Probe muon とトリガー効率の算出

Tag muon が見つからない場合、この処理は行われない。Tag muon と不変質量を組んだペアの Staco muon を Probe muon とする。そして Probe muon の進む方向がエンドキャップ方向(1.05 $\leq |\eta| \leq 2.42$) であれば、5.2 式の分母に加える。さらにこの Probe muon に対して 5.5 を用いて、L1_MU20 トリガー が発行された RoI との距離 ΔR_{probe} を次のように定義し、

$$\Delta R_{\text{probe}} \equiv \sqrt{\Delta \eta^2 + \Delta \phi^2} \qquad (\text{ where } \Delta \eta \equiv \eta_\mu - \eta_{\text{RoI}}, \ \Delta \phi \equiv \phi_\mu - \phi_{\text{RoI}} \) \tag{5.5}$$

 $\Delta R_{\text{probe}} \leq 0.15$ を満たす RoI が存在する場合、5.2 式の分子に加えてトリガー効率を算出する。このと きの ΔR_{probe} 分布を図 5.14 に示す。



図 5.13: Tag Muon 選出における ΔR_{tag} 分布



図 5.14: Probe Muon 選出における ΔR_{probe} 分布

以上の手順でデータの中からミューオンを選び出し、トリガー効率を算出する。

トリガー効率の評価

横軸に p_T をとり、実データを用いて L1_MU20 のトリガー効率を算出したグラフを示す。図 5.15 の青色の グラフは $T_{\rm IC} = 0.9$ 、Full open の ICW によって Inner Coincidence を要求した場合のトリガー効率を表し、図 5.16 の赤色のグラフは $(T_{\rm IC}, T_{\rm R}) = (0.9, 0.9)$ の ICW によって Inner Coincidence を要求した場合のトリガー 効率を表す。また黒色のグラフはどちらも Inner Coincidence 導入前のトリガー効率を表している。

*11図 5.12 の赤い破線で囲まれた領域に相当する。

*12イベントフィルターで発行されるトリガーの一種。

*13Staco で選び出された飛跡とは異なる。



どちらのグラフも $p_T \sim 20$ [GeV/c] で緩やかに立ち上がり、高い p_T 領域では平坦になっている。この平坦な 領域を Plateau と呼び、この領域でのトリガー効率を Plateau efficiency と呼ぶ。L1_MU20 トリガーの場合、 これらのグラフは理想的には $p_T = 20$ [GeV/c] を境とした階段関数になるが、TGC の分解能などの影響で緩や かなカーブを描く分布になっている。

また実線は pT < 60[GeV/c] の範囲でそれぞれのグラフを、次式で表されるフェルミ関数、

$$\mathcal{F}(p_T) = \frac{P}{1 + \exp\left\{\frac{1}{R}\left(p_T - T\right)\right\}} \qquad \begin{pmatrix} P: \text{ Plateau efficiency} \\ T: \text{ Threshold} \\ R: \text{ Resolution} \end{pmatrix}$$
(5.6)

を用いてフィットしたものである。この結果から $T_{IC} = 0.9$ 、Full open の ICW によって Inner Coincidence を 要求した場合、Inner Concidence 導入前と比較して Plateau efficiency が 1.14[%] 低下し、(T_{IC}, T_R) = (0.9, 0.9) で作成された ICW によって Inner Coincidence を要求した場合では 1.97[%] 低下することがわかる。

5.3.2 トリガーレート

L1_MU20 のトリガーレートとは、単位時間当たりに L1_MU20 のトリガーが発行される回数である。4.1.1 節で説明した通り L1_MU20 トリガーの大半はフェイクトリガーであり、トリガーレートを算出することによ りフェイクトリガーが発行される割合を評価することができる。

横軸に η をとり、Inner Coincidence 導入前と L1_MU20 のトリガーが発行された回数を比較したグラフを 示す。図 5.17 の青色のグラフは $T_{\rm IC} = 0.9$ 、Full open の ICW によって Inner Coincidence を要求した場合 にトリガーが発行された回数を示し、図 5.18 の赤色のグラフは ($T_{\rm IC}, T_{\rm R}$) = (0.9, 0.9) の ICW によって Inner Coincidence を要求した場合のトリガー発行回数を示す。また灰色のグラフはどちらも Inner Coincidence 導 入前のトリガー発行回数である。





どちらも Inner Coincidence を要求しているエンドキャップ領域($1.05 < |\eta| < 1.9$) でトリガー発行回数が 大きく減少しており、また前節で示したようにトリガー効率は Inner Coincidence 導入によって大きく低下し ていないことから、この領域でのフェイクトリガーが減少していると考えられる^{*14}。

	トリガーレー	トの比
トリガー条件	エンドキャップ領域	全領域
	$(1.05 < \eta < 1.9)$	$(\eta < 2.42)$
Inner Coincidence 導入前	1	1
Inner Coincidence 導入 ($T_{\rm IC} = 0.9$, Full open)	0.6970	0.8167
Inner Coincidence 導入 $(T_{\rm IC}, T_{\rm R}) = (0.9, 0.9)$	0.4513	0.6680

表 5.1: Inner Coincidence 導入によるトリガーレートの変化

また図 5.17、図 5.18 で Inner Coincidence 導入前の L1_MU20 のトリガーレートを 1 とした時の、Inner Coincidence 導入後のトリガーレートを表 5.1 にそれぞれ示す。これから Inner Coincidence 導入によって、 $T_{\rm IC} = 0.9$ 、Full open の ICW の場合は 19[%] 程、 $(T_{\rm IC}, T_{\rm R}) = (0.9, 0.9)$ の ICW の場合は 33[%] 程トリガーレートが低下していることがわかる。

5.3.3 性能評価

本研究で作成した 25 パターンの ICW に対して、エンドキャップ領域における L1_MU20 のトリガー効率と トリガーレートを算出し、Inner Coincidence 導入前との比較を行った。

縦軸に Inner Coincidence 導入前のトリガーレート R_{before} に対する、Inner Coincidence 導入後のトリガー レート R_{after} の減少の割合、

Rate reduction =
$$1 - \frac{R_{\text{after}}}{R_{\text{before}}}$$
 (5.7)

をとり、横軸に Inner Coincidence 導入後の Plateau efficiency E_{after} の、Inner Coincidence 導入前の Plateau efficiency E_{before} に対する変化量 ΔE 、

$$\Delta E = E_{\text{after}} - E_{\text{before}} \tag{5.8}$$

をとったグラフを図 5.19 に示す。



図 5.19: 各 ICW に対するトリガー効率とトリガーレートの関係

^{*14}Inner Concidence を要求しないバレル領域(|η| < 1.05)、フォワード領域(1.9 < |η| < 2.42)では変化は無い。

5.3.4 バンチ衝突間隔変更に伴う影響

現在はバンチ衝突間隔が 50[ns] で運転が行われているが、Phase0 アップグレード後は 25[ns] に変更される。 そしてこのバンチ衝突間隔変更に伴い、レベル1ミューオントリガーではフェイクトリガーが増加することが わかっている。ここではその影響について述べる。

フェイクトリガーの増加の割合

横軸に η をとり、ルミノシティで規格化した L1_MU20 のトリガー発行回数を図 5.20 に示す。 黒色のグラフはバンチ衝突間隔 50[ns] で取得され たデータを表し、赤色のグラフがバンチ衝突間隔 25[ns] で取得されたデータを表す。これよりバンチ 衝突間隔 25[ns] では特に A サイドの $1.0 \le \eta \le 1.3$ の領域でトリガー発行回数が増加している。また L1_MU20 のトリガー発行回数はエンドキャップ領 域 (1.05 < |η| < 1.9) では 1.6 倍、全体 (|η| < 2.42) では 1.3 倍になっている。



フェイクトリガーの増加の原因

現在このフェイクトリガーを発生させる荷電粒子として、低エネルギーの陽子が候補に挙げられている。その陽子の飛跡を図 5.21 に示す。これらの陽子はカロリメータ付近で生成され、トロイドマグネットによる積分 磁場が 0 に近い領域(|n|~1.3)を通過して TGC に到達すると考えられている。

これらの陽子はエネルギーが低い (β が小さい) ため、バンチ衝突間隔 50[ns] ではトリガーされる時間内に TGC に到達せずトリガーされていなかったが、バンチ衝突間隔が 25[ns] に変更されることにより、前のバン チ衝突で発生した陽子が、その次のバンチ衝突でトリガーされてしまっていると考えられている (図 5.22)。

また反対側の C サイドで陽子同じ飛跡を作る反陽子は ATLAS 検出器内で生成されにくいため、トリガーレートがサイドで非対称(1.0 $\leq |\eta| \leq 1.3$)になると考えられる^{*15}。





図 5.21: カロリメータ付近で発生した陽子

図 5.22: 低エネルギーの陽子がトリガーされる様子

Inner Coincidence に対する影響

バンチ衝突間隔が 25[ns] で取得されたデータに対して、本研究で作成した ICW で Inner Coincidence を要 求してトリガーレートを算出・比較したものを図 5.23 に示す。

*15A サイドと C サイドでは反対の電荷もつ粒子が同じ(IP から対象な)飛跡をつくる。



図 5.23: バンチ衝突間隔変更によるトリガー効率とトリガーレートの関係

またここで、トリガー効率はバンチ衝突間隔に依らないと考えられるので、5.3.3 節と同じ結果を用いた。図 5.23 の結果から Rate reduction は 5 ~ 10[%] 程増加していることがわかる。

しかしトリガーレートはバンチ衝突間隔 50[ns] で取得したデータと比較して 1.3 倍に増加しているので、Rate reduction~40[%] を仮定すると、バンチ衝突間隔 25[ns] の下で Inner Coincidence を要求してデータ取得を行 う場合、トリガーレートとしては 1.3×60 [%]= 78[%] 程度になると考えられる。

5.3.5 デッドチェンバーによる影響

本研究では、デッドチェンバー無しの理想的な条件でシミュレーションサンプルを作成し、ICW もそれに基 づいて作成されたが、実際の実験ではいくつかの TGC がデッドチェンバーになっており、Phase0 アップグレー ド後にも新たにデッドチェンバーが発生する可能性がある。SW においてデッドチェンバーが発生するとその 領域で Inner Coincidence がとれなくなり、トリガーが発行されなくなる可能性がある。そのような場合を防 ぐため、Phase0 アップグレード後は SW にデッドチェンバーが存在する場合、SSC 単位で Inner Coincidence を要求しないように指定することが可能になっている。

ここではデットチェンバーのある領域に対して SSC 単位で Inner Coincidence を要求しない場合に、トリ ガー効率とトリガーレートへに与える影響を見積もる。

2012年12月時点でのデッドチェンバー

2012 年 12 月時点で、SW において 2 層中 1 層がデッドチェンバーとなっている領域を A サイド (図 5.24)、 C サイド (図 5.25) それぞれ示す^{*16}。



図 5.24: A サイドのデッドチェンバー



図 5.25: C サイドのデッドチェンバー

^{*16}2012 年 12 月時点で 2 層中 2 層ともデッドチェンバーとなっている領域は存在しない。

A サイドでは 4 箇所、C サイドでは 1 箇所の TGC で 2 層中 1 層がデッドチェンバーとなっており、この領域 では他と比べて Inner Coincidecne がとれにくくなっている。ここではこの領域に Inner Coincidence を要求し ない場合、トリガー効率とトリガーレートに対する影響を調べた。図 5.26、図 5.27 に新たに Inner Coincidence を要求しない SSC として追加するものを示す^{*17}。



トリガー効率・トリガーレートに対する影響

この条件下で、本研究で作成した ICW で Inner Coincidence を要求してトリガーレートを算出・比較したものを図 5.28 に示す。



図 5.28: デッドチェンバーによるトリガー効率とトリガーレートの関係

この結果からデッドチェンバーのある領域に Inner Coincidence を要求しなかった場合、トリガー効率は 0.5[%] 程度上昇し、Rate reduction は 5[%] 程低下することがわかる。

^{*17}ここで指定した SSC(RoI)に加え、各 ICW 作成の際に T_{IC} で決定した RoI が加わる。

第6章 まとめ

ATLAS 実験では 2014 年から Phase0 アップグレードが計画されており、高ルミノシティ環境に対応する為 に ATLAS 検出器の修理・交換が行われる。またレベル 1 ミューオントリガーでは、TGC Small Wheel をコ インシデンスに用いる Inner Coincidence が導入され、これによって現在問題となっているフェイクトリガー を抑えることが期待されている。

本研究では Inner Coincidence に用いられる Inner Coincidence Window (ICW) を初めて作成し、2012 年 に取得された実データを用いてそれらの性能評価を行った。図 6.1 に各 ICW を用いて Inner Coincidence を導 入した場合と Inner Coincidence 導入前で、トリガー効率とトリガーレートを比較したグラフを示す。



図 6.1: 各 ICW に対するトリガー効率とトリガーレートの関係

この結果から、本研究で作成した ICW を用いて様々なトリガー効率・トリガーレートの実現が可能である ことが示され、またバンチ衝突間隔の変更や、デッドチェンバーがトリガー効率・トリガーレートに与える影響も見積もった。

以上のように本研究では、ATLAS 実験において Phase0 アップグレード後に使用される ICW を作成・評価 し、実際の実験で用いる準備が整った。今後は Phase0 アップグレード後に取得された実データを用いて ICW の評価を行う必要があると考えられ、また今後の実験で現在では想定していない状況が発生する可能性がある ので、その時には実験状況に応じた変更が必要になると考えられる。

謝辞

本研究を行うにあたって研究に携わる機会を賜り、また論文作成の最後まで熱心な御指導をして頂きました 指導教官の藏重久弥教授に心から深く感謝御礼申し上げます。私が研究で困難に直面した時には幾度となく適 切な助言を賜り、また CERN への出張の際には研究面だけでなく、生活面でも大変お世話になりました。真 に有難うございました。

山崎祐司准教授、越智敦彦助教授、松下崇氏には私の研究に対しまして多くの御指導を頂きました。私が研 究を遂行して本論文を作成できましたのも、数々の御指導の賜物であり大変感謝しております。また大町千尋 氏、岡田勝吾氏、早川俊氏、堀卓也氏には研究を行う上での基礎的な知識を提供して頂き、多くの助言も頂き ました。真に有難うございました。そして ATLAS グループの石野雅也氏、長野邦浩氏、織田勧氏、奥村泰幸 氏、鈴木友氏にも数々の助言を頂き、大変お世話になりました。真に有難うございました

また秘書の横山有美様には出張などの手続きをはじめ、私の研究活動をサポートして頂きました。私は本当 に人一倍迷惑をかけた学生でしたが、横山様には最後まで細やかなサポートをして頂きました。心から感謝申 し上げます。真に有難うございました。

そして研究生活を共に楽しく送ることができました Matthew King 氏、西山知徳氏、秋山邦裕氏、宮崎一樹 氏、吹田航一氏、徳永香氏、岸本巴氏、鈴木雄太氏、小西拓也氏、渡邉一平氏、北村拓己氏、江戸勇樹氏、駒 井英俊氏、山口 貴弘氏、その他粒子物理学研究室の皆さまにも大変感謝しております。本当に多くの人に支え られながら過ごした、有意義で楽しい研究生活でした。有難うございました。

最後に家族に対して感謝の意を述べて謝辞とさせて頂きます。真に有難うございました。

参考文献

- [1] LHC アトラス実験, http://atlas.kek.jp
- [2] ATLAS EXPERIMENT, http://atlas.ch
- [3] ATLAS EXPERIMENT Public Results, https://twiki.cern.ch/twiki/bin/view/AtlasPublic/
- [4] CMS EXPERIMENT , http://cms.web.cern.ch
- [5] LHCb EXPERIMENT, http://lhcb-public.web.cern.ch/lhcb-public/
- [6] ALICE EXPERIMENT, http://aliceinfo.cern.ch/Public/Welcome.html
- [7] The TEVNPH Working Group for the CDF and D0 Collaborations, "Updated Combination of CDF and D0 Searches for Standard Model Higgs Boson Production with up to 10.0 fb⁻¹ of Data", arXiv:1207.0449v2 [hep-ex], July 3 2012.
- [8] Michael Spira, Peter M.Zerwas, "Electroweak Symmetry Breaking and Higgs Physics", arXiv:hepph/9803257v2, Mar 6 1998.
- [9] ATLAS Collaboration, "Observation of a new particle in the search for the Standard Model Higgs boson with the ATLAS detector at the LHC", arXiv:1207.7214v2 [hep-ex], August 31 2012.
- [10] ATLAS MAGNETIC FIELD, http://atlas.web.cern.ch/Atlas/GROUPS/MUON/magfield/
- [11] ATLAS Collaboration, "The ATLAS Experiment at the CERN Large Hadron Collider", IOPscience, 2008 JINST 3 S08003.
- [12] ATLAS Level-1 Trigger Group, "ATLAS Level-1 Trigger Technical Design Report", ATLAS TDR 12, August 20 1998.
- [13] ATLAS Collaboration, "Letter of Intent for the Phase-I Upgrade of the ATLAS Experiment", CERN-LHCC-2011-012, January 2012.
- [14] 長野邦浩, "LVL1 muon rate calculations and issues", ATLAS Upgrade Week, November 18 2011.
- [15] Charles Young, "Beam Pipe Material", Cavern Background Meeting, April 27 2011.
- [16] J. Bougher, D. Brown, T. Koi, C. Young, "Cavern Background for New Small Wheel", ATLAS NOTE, April 26 2012.
- [17] ATLAS Thin Gap Chamber Design page, http://atlas-proj-tgc.web.cern.ch/atlas-proj-tgc/
- [18] 石野雅也, "ATLAS Upgrade 計画 Overview", 「先端加速器 LHC が切り拓くテラスケールの素粒子物 理学」研究会, January 7 2012.
- [19] Katy Foraz, "LS1 general planning and strategy for LHC, LHC injectors", LHC Performance Workshop
 Chamonix 2012, February 8 2012.

- [20] Jean-Philippe Tock, "LHC consolidation of the superconducting circuits", LHC Performance Workshop
 Chamonix 2012, February 8 2012.
- [21] Jose Miguel Jimenez, "Vacuum upgrade", LHC Performance Workshop Chamonix 2012, February 8 2012.
- [22] Brian Petersen, "Trigger & DAQ LS1 Upgrades for Run 2", ATLAS Overview week 2012, October 3 2012.
- [23] 藏重久弥, "TrigT1TGC with EI/FI for phase 0", New Sector-Logic and its R/O Meeting, May 10 2012.
- [24] Particle Data Group, http://pdg.lbl.gov
- [25] 早川俊, "LHC シングルビームを用いた ATLAS 実験前後方ミューオントリガーシステムの性能評価", 神戸大学修士学位論文, February 27 2009.
- [26] 西山知徳, "アトラス実験におけるレベル1ミューオントリガーの効率の評価",神戸大学修士学位論文, March 14 2011.
- [27] 鈴木雄太, "Look Up Table 改良による ATLAS レベル 1 ミューオントリガーの性能向上の研究",神戸 大学修士学位論文, February 23 2012.
- [28] 小西拓也, "ATLAS レベル 1 ミューオントリガープロセッサーのアップグレードに向けた研究",神戸大学修士学位論文, March 5 2012.
- [29] 岸本巴, "ATLAS 実験におけるミューオントリガー効率の評価",神戸大学修士学位論文, February 24 2012.

付 録 A 解析に用いた実データ

本研究で解析に用いた実データの Run number と、各ルミノシティごとの積分ルミノシティを示す。ATLAS 実験ではデータ取得を1~2ヶ月程に区切り (Period と呼ぶ)、さらにその Period を Sub period に区切って行われ ているため、各 Period, Sub period に分けて示す。本研究ではトリガー効率を算出するために EF_mu24i_tight、 トリガーレートを算出するために EF_L1MU15_NoAlg、EF_L1MU20_NoAlg のトリガーチェインを用いた。

A.1 2011年 Period M 取得データ

run190505 はバンチ衝突間隔 25[ns]、run191635 はバンチ衝突間隔 50[ns] でデータ取得が行なわれたため、 Phase0 アップグレード後のフェイクトリガーを見積もるために使用した。

		積分ルミノシティ			
Sub period	Run number	EF_L1MU20_NoAlg $[\mu b^{-1}]$	$EF_mu24i_tight \ [pb^{-1}]$		
Period M1	190505	110.222			
Period M10	191635	1064.14			

A.2 2012年 Period A 取得データ

		積分ルミノシティ		
Sub period	Run number	EF_L1MU15_NoAlg [nb ⁻¹]	$EF_mu24i_tight \ [pb^{-1}]$	
Period A3	200842	0.314362	0.193333	
	200863	3.6063	3.3003	
	200913	1.22667	2.2816	
Period A4	200926	1.35704	8.42723	
	200965	0.617543	1.14863	
	200967	2.77197	17.2139	
	200982	0.581025	3.60817	
	200987	2.77357	51.5884	
	201006	2.14643	39.9236	
	201052	1.04078	19.3584	
	201113	1.89528	35.2522	
	201120	0.88693	16.4969	
	201138	3.57703	47.13	
	201190	2.79234	34.8406	
	201191	3.30898	42.7906	
Period A5	201257	6.15028	81.0701	

		積分ルミノシティ		
Sub period	Run number	EF_L1MU15_NoAlg $[nb^{-1}]$	$EF_mu24i_tight \ [pb^{-1}]$	
Period A5	201269	5.33138	73.1994	
	201269	5.33138	73.1994	
	201280	0.413876	10.4304	
	201289	4.56218	78.0499	
Period A7	201489	2.85105	52.6139	
	201494	1.90635	40.0669	
Period A8	201555	1.12025	36.3657	
Period A Total		51.2316	695.35	

A.3 2012年 Period B 取得データ

		積分ルミノシティ		
Sub period	Run number	$EF_L1MU15_NoAlg [nb^{-1}]$	$EF_mu24i_tight \ [pb^{-1}]$	
Period B1	202660	0.207469	0.839685	
	202668	3.53439	22.8394	
	202712	2.36656	28.802	
	202740	0.384928	6.12035	
	202798	4.12413	48.596	
Period B2	202965	1.34759	17.2337	
	202991	2.54737	37.857	
	203027	5.95763	86.1963	
Period B3	203169	0.620686	4.92286	
	203195	2.35924	43.7265	
Period B4	203228	1.12582	24.4199	
	203256	0.223391	5.16033	
	203258	8.12281	115.277	
	203277	2.2535	43.0486	
	203335	3.05555	57.6173	
	203336	6.15362	95.474	
	203353	4.8044	92.3871	
	203432	3.35912	63.0185	
	203454	0.562657	15.6654	
	203456	1.63126	38.7871	
	203523	0.747784	19.6287	
	203524	2.85229	68.1353	
Period B5	203602	8.89307	162.441	

		積分ルミノシティ		
Sub period	Run number	EF_L1MU15_NoAlg [nb ⁻¹]	$EF_mu24i_tight \ [pb^{-1}]$	
Period B5	203605	0.221454	6.35573	
	203680	3.36346	76.1417	
Period B6	203719	4.46533	104.08	
	203739	3.97835	94.797	
	203760	0.270645	7.93385	
	203779	3.37548	85.0825	
	203792	0.188086	6.82753	
Period B7	203875	0.506938	18.4018	
	203876	6.77537	153.474	
Period B8	203934	5.06947	127.234	
	204025	0.667389	24.2262	
	204026	4.39821	114.211	
	204071	1.0798	32.5458	
	204073	2.35884	69.86	
Period B9	204134	0.80074	29.0669	
	204153	1.72681	56.2704	
	204158	6.0862	144.526	
Period B10	204240	8.63584	161.447	
	204416	3.05121	85.299	
Period B11	204564	8.97814	195.304	
	204633	1.56896	49.9154	
	204668	6.43022	154.748	
Period B12	204726	0.982588	32.0189	
	204763	9.58875	190.195	
	204769	3.97677	106.135	
	204772	5.09953	81.9291	
	204796	0.252343	9.16007	
	204853	1.32289	41.2206	
	204857	0.66115	23.9998	
	204910	4.11275	108.265	
	204932	5.39401	132.753	
	204954	2.29873	69.6617	
	204955	4.569	88.3987	
	204976	2.08662	64.723	
	205010	1.07506	37.0122	
	205016	3.45371	95.5099	
	205017	4.20854	71.7973	

		積分ルミノシティ	
Sub period	Run number	$EF_L1MU15_NoAlg~[nb^{-1}]$	$EF_mu24i_tight \ [pb^{-1}]$
Period B13	205055	9.33771	192.009
	205071	10.2917	225.242
Period B14	205112	1.95566	63.4601
	205113	1.3075	40.9371
Period B Total		213.207	4570.37

A.4 2012年 Period C 取得データ

		積分ルミノシティ	
Sub period	Run number	EF_L1MU15_NoAlg [nb ⁻¹]	$EF_mu24i_tight \ [pb^{-1}]$
Period C2	206368	3.24436	33.7741
	206369	5.62761	98.153
	206409	6.56043	143.518
	206497	0.207119	6.59804
Period C3	206573	1.52517	22.6653
	206614	0.662389	20.2494
Period C6	206955	0.6114	22.1938
	206962	6.59401	137.873
	206971	4.52477	110.021
	207044	2.13083	56.6697
	207046	5.50519	117.347
Period C8	207221	8.14026	167.608
	207262	0.481155	17.4833
	207304	5.14126	108.895
	207306	2.85784	70.0648
	207332	9.24684	161.809
Period C9	207397	7.11101	142.085
Period C Total		70.1716	1437.01

A.5 2012年 Period D 取得データ

		積分ルミノシティ	
Sub period	Run number	$EF_L1MU15_NoAlg [nb^{-1}]$	$EF_mu24i_tight \ [pb^{-1}]$
Period D1	207447	9.44886	167.835
	207490	5.69181	114.683
	207528	0.251693	7.45674

		積分ルミノシティ	
Sub period	Run number	EF_L1MU15_NoAlg [nb ⁻¹]	$EF_mu24i_tight \ [pb^{-1}]$
Period D1	207531	0.899211	23.9999
	207532	3.79515	63.5585
Period D2	207582	2.24809	58.4168
	207589	2.78448	70.5478
	207620	9.89522	177.785
	207664	3.78284	92.4537
	207696	6.02593	129.281
	207749	2.71225	70.7651
	207772	0.560743	17.0625
	207800	0.0525545	1.90773
	207809	8.17933	155.526
	207845	1.95733	51.6233
	207864	0.905906	27.9096
	207865	4.9401	82.771
	207931	0.497973	16.2632
Period D3	207934	6.07141	129.039
	207975	2.62698	53.8935
	207982	4.67653	114.142
	208123	3.1545	66.8226
	208126	0.730763	25.0026
Period D4	208179	0.522692	5.78205
	208184	4.84035	99.2
	208189	1.19653	37.3334
Period D5	208258	3.30968	88.0955
	208261	3.83887	97.621
	208354	5.40539	127.413
Period D6	208485	5.77407	138.275
Period D7	208631	0.151726	0.732837
	208642	0.303081	3.51574
	208662	6.85176	141.661
	208705	0.0768104	2.20446
	208717	1.5063	47.1853
	208720	0.569214	21.0301
Period D8	208780	1.26125	41.8209
	208781	7.78617	141.106
	208811	11.6167	210.091
	208870	0.328625	11.9291

		積分ルミノシティ	
Sub period	Run number	$EF_L1MU15_NoAlg~[nb^{-1}]$	$EF_mu24i_tight \ [pb^{-1}]$
Period D8	208930	1.72408	54.3014
	208931	6.05587	98.8244
	208970	4.15643	100.451
	208982	7.45987	169.791
	209025	0.218154	7.919
Period D Total		156.843	3365.03

A.6 2012年 Period E 取得データ

		積分ルミ	ノシティ
Sub period	Run number	$EF_L1MU15_NoAlg [nb^{-1}]$	$EF_mu24i_tight \ [pb^{-1}]$
Period E1	209074	2.13674	62.539
	209084	2.75391	79.1888
Period E3	209550	5.34959	119.984
	209580	7.83554	161.573
	209608	3.29905	86.0882
	209628	2.97648	83.1058
	209629	7.85354	157.408
	209736	5.58878	123.806
	209776	0.730449	22.8556
	209787	3.65128	98.0717
	209812	5.09255	107.351
	209864	5.98148	137.404
	209866	0.199344	7.16939
	209899	1.95459	52.1275
Period E4	209995	6.17141	128.342
Period E5	210302	8.31419	157.172
	210308	6.15737	130.987
Period E Total		76.0463	1715.17

A.7 2012年 Period G 取得データ

		積分ルミノシティ	
Sub period	Run number	$EF_L1MU15_NoAlg [nb^{-1}]$	$EF_mu24i_tight \ [pb^{-1}]$
Period G1	211620	1.50336	16.9808
Period G3	211670	1.95905	17.8791

		積分ルミノシティ	
Sub period	Run number	$EF_L1MU15_NoAlg [nb^{-1}]$	$EF_mu24i_tight \ [pb^{-1}]$
Period G4	211697	0.539054	10.2959
	211772	7.19464	97.2713
	211787	8.85021	132.546
	211867	10.7808	143.204
	211902	0.776636	16.5465
	211937	5.85381	105.952
	212142	2.51015	50.5464
Period G5	212144	13.0912	172.593
	212172	11.2341	166
	212199	9.30534	150.713
	212272	9.14982	139.669
Period G Total		82.7482	1220.2

A.8 2012年 Period H 取得データ

		積分ルミノシティ	
Sub period	Run number	EF_L1MU15_NoAlg [nb ⁻¹]	$EF_mu24i_tight \ [pb^{-1}]$
Period H1	212619	0.0916422	0.295088
	212663	2.01428	41.7735
	212687	3.41236	73.2374
	212721	7.27796	114.833
	212742	5.97281	100.516
Period H2	212809	0.616416	14.4136
	212815	10.2824	147.059
	212858	11.5712	157.826
Period H3	212967	7.40091	98.345
	212993	8.94926	119.753
	213039	9.13505	140.257
	213079	7.49838	104.704
	213092	3.69271	80.119
	213130	3.83709	71.6094
	213155	2.38413	49.7121
Period H Total		84.1366	1314.45

A.9 2012年 Period I 取得データ

		積分ルミノシティ	
Sub period	Run number	$EF_L1MU15_NoAlg [nb^{-1}]$	$EF_mu24i_tight \ [pb^{-1}]$
Period I2	213627	1.26797	27.1731
	213702	2.087	46.25
	213754	12.2189	175.199
Period I Total		15.5739	248.622