制御(1) — J-PARC加速器と 分散制御システム —

1 はじめに

J-PARC Main Ring (MR) 加速器は,3 GeV で入射された陽子ビームを 30 GeV まで加速し, T2K 長基線ニュートリノ振動実験とハドロン実 験施設に供給している。その制御システムは,周 長約 1600 m にわたって分散配置された機器を総 合的に制御している。制御点数の総数は約 10 万 に及ぶ。

このテキストでは, J-PARC MR を題材にして, 加速器制御システムの考え方や設計, 初期設計か らの (運転を開始してから 10 年間の経験に基づい た) 変遷を解説する。

2 加速器制御システム

加速器制御システムの役割は,安定にビームを 加速して実験に供給するための手段を提供し,加 速器の最高の性能を引き出すことである。制御シ ステムは複数のサブシステムを統合し,加速器全 体を1つのシステムとして制御する。1つのサブ システムは,例えば主電磁石電源システムといっ た機器グループの制御を担当したり,ビーム位置 モニタシステムから読み出したビーム軌道を表示 することを担当したりする。

制御システムを支える計算機技術の発展がなけ れば、加速器の大型化・高度化は実現できなかっ たであろう。1960年代に加速器の制御システム に計算機が用いられて以来、加速器における制御 システムの重要度は年々増加している。1985年 からは the International Conference on Accelerator and Large Experimental Physics Control Systems (ICALEPCS) という国際会議が隔年で 開催されている [1]。

2.1 加速器制御システムの機能

制御システムの基本的な機能は,

加速器のモデルに従って機器に値を設定して
 ビームを操作する。

- ビームや加速器の機器が意図した状態である かをモニタする。
- 意図した状態から外れている場合は補正する。

ことである。これらの3つの要素をそれぞれ筋肉, 目, 頭脳に例えれば, 加速器制御システムはこれ らを繋ぐ中枢神経に相当する。

2.2 制御システムに求められるもの

安定した加速器の運転を実現するために,制御 システムには

- 信頼性が高く、
- 可用性があって、
- 保守性が良い

制御機構を提供することが求められる。

その一方で,制御システムには柔軟性も求められる。加速器の技術的な詳細が決まるまで,制御 システムの仕様は定まらないため,比較的短期間 での実装が求められる。

- 運転が始まったあとに加速器の要求仕様が変わる
- 新しい手法を素早く実装して加速器の運転に 適用する
- 新しく導入された機器を制御システムに組み込む

といったことへの素早い対応が必要である。

2.3 制御システムがカバーする範囲

ーロに加速器制御と言っても,その分野は次に 挙げるような広い範囲を網羅している:

機器の制御

- 加速器を構成する機器の操作と監視

- 加速器のモデリング(シミュレーション)
- 単位の変換
 - 磁場 T, キック量 mrad といった加速器 モデリングの単位から、電流や電圧と いった機器の単位の変換

- ADC/DAC のカウント値と、電流や圧 力といった物理量との変換
- アルゴリズム
 - バンチフィードバック、リアルタイム軌道補正といったフィードバック
 操作の自動化
- 機器の構成や設定値のデータベース
- 加速器制御のためのインフラ
 - ネットワーク
 - サーバ計算機, ストレージシステム
- ツール類
 - バージョン管理
 - アーカイブシステム
 - アラームシステム
- 広義の加速器制御に含まれるもの
 - タイミングシステム
 - Personnel Protection System (PPS):
 人的保護システム
 - Machine Protection System (MPS): 機器保護システム

その一方で,加速器制御の範疇は各加速器施設 の事情によって様々である。例えば J-PARC MR には,電子陽電子衝突リングや放射光リングで行っ ているようなリアルタイム軌道補正システムは存 在しない。バンチフィードバックシステムはビー ムモニタグループの管轄となっていて,制御グルー プはフィードバックシステムの制御システムへの 接続を提供しているだけである。

ここではタイミングシステムや PPS, MPS な どは除外して, 加速器制御の基本的な部分につい て述べる。

3 標準モデル

現代的な加速器制御システムは、図1に示され るように、

 Human-Machine Interface (HMI) 層 人間が加速器を操作するための入力装置や, 加速器をモニタするための表示装置



図 1: 加速器制御の標準モデル

- フロントエンド層 フィールドバスで接続された制御対象機器を 制御する計算機群
- ネットワーク層 HMI層とフロントエンド層を結ぶネットワーク

の3層から構成される。この考え方は加速制御の 標準モデル [2] とも呼ばれ, 広く採用されている。 このように加速器を分散制御することには,

- 配線をシンプルにできる 大規模な加速器施設では、多くの機器が広い 敷地に分散して設置されるため、全ての信号 線を制御室まで配線するのは事実上不可能で ある。ネットワークを用いて信号を多重化す ることで、配線を大幅に簡略化することが可 能である。
- 耐障害性がある 機器が故障した際の影響を限定できる。
- 拡張性がある 機器を増設する場合はフロントエンド層に計 算機を追加することで対応できる。
- 柔軟性がある 加速器は 20 年–30 年,あるいはそれ以上の 長い期間にわたって運転される。制御に用い るコンポーネントの寿命は長くても 10 年程 度,短いと 2,3 年で,寿命は年々短くなる傾 向にある。各層の機器は比較容易に交換可能 である。

といったメリットがある。



図 2: EPICS のロゴ。横線の上の四角は OPI を, 横線の下の四角は IOC を, これらを接続する黒い 線はネットワークを現している。

その反面,ネットワークの信頼性や可用性が制 御システムの信頼性や可用性に直接反映されてし まうというデメリットがある。ネットワークを冗 長化する,分割する,光ファイバを使う,といった ネットワーク構成の設計が重要である。

4 制御フレームワーク EPICS

1960年代に加速器の制御にコンピュータを用 いるようになった当初は,加速器毎に独自のハー ドウェアとソフトウェアを開発して制御システム を構築していた。1980年代になると,複数の加速 器制御システムが似たような問題を抱えていてる ことが明らかになってきた。複数の加速器施設が 抱える共通の問題を解決すべく,制御システムの 構築に共通のフレームワークが用いられるように なってきた。こういったフレームワークにはオー プンソースなプロジェクトもプロプライエタリな ものものあるが,

- EPICS [3]
- MADOCA [4]
- TANGO [5]
- LabVIEW [6]
- Vsystem [7]

などが挙げられる。ここでは, J-PARC 加速器が フレームワークとして採用している EPICS を紹 介する。 Experimental Physiscs and Industrial Control System (EPICS)は、出版-購読型のネットワーク 分散型制御システムを構築するためのフレーム ワークである。アメリカ合衆国のロスアラモス国 立研究所とアルゴンヌ国立研究所で1988 年頃か ら開発が始まり、現在はオープンソースで国際共 同開発されている。開発当初は VxWorks 上での 利用が前提となっていたが、

- Linux や mac OS といった Unix 系 OS
- Microsoft Windows
- VxWorks, RTEMS といったリアルタイム OS

といった, さまざまな OS 上で利用可能となって いる。Unix 系 OS の場合は Linux が用いられる ことが多く, Intel x86_64/x86 以外にも ARM や PowerPC など, 様々な CPU が利用可能である。

EPICS は加速器だけでなく, 望遠鏡や核融合実 験炉といった大型実験施設の制御に用いられてい る。EPICS を用いている施設の挙げると,

- J-PARC, KEK Linac, SuperKEKB, 理研 RIBF
- ESS, DLS, FRIB, SNS
- 核融合実験炉: ITER, IFMIF-EVADA
- KECK 望遠鏡
- KAGRA, LIGO
- などがある。

EPICS には、制御システムに必要とされる

- 機器の遠隔操作
- アクセス権限
- I/O の抽象化
- 単位の変換
- フィードバックループ
- シーケンス処理 (処理の自動化)
- GUI ビルダ
- アーカイブシステム

といた部品が揃っている。国際共同開発のプロ ジェクトであり, さまざまな施設で利用されてい るので,

- 自分たちで個別に開発・保守する必要がない
- バグ出しがすすんでいる

- 他の施設の支援を受けられる可能性がある
- 国際的に貢献できる可能性がある

といった利点がある。

EPICSでは、加速器のオペレータや機器の担当 者が操作する上位制御アプリケーションを OPI、 フロントエンドの計算機を I/O Controller (IOC) と呼ぶ。図 2 に示す EPICS のロゴは、OPI と IOC がネットワークで接続されている様子を象徴的に 示している。

OPI の開発には GUI ビルダを用いたり, Python (例えば PythonCA [8] という Python module を利用する) や SAD [9] といったスクリ プト言語を用いる。下位のソフトウェアを開発す る機会は少なくなってきているが, C と C++を用 いることが多い。Java や Matlab, LabVIEW か ら EPICS を利用するためのモジュールも開発さ れている。

4.1 I/O Controller (IOC)

EPICS では、フロントエンドの計算機を I/O Controller (IOC) と呼ぶ。IOC の約割を一言で表 すと、制御対象機器のフィールドバスから EPICS の通信プロコルである Channel Access (CA) へ のプロトコル変換機である。制御対象となる機器 が用いるプロトコルは、

- PCI Express, VME, CAMAC, GPIB などの バス
- SPI, I²C, GPIO といったマイコンの入出力
- RS-232C, RS-485 といったシリアル通信
- USB
- HTTP, telnet, VXI-11 [10] といった標準的な TCP/IP 通信
- 機器独自のプロトコルを用いた TCP/IP 通信

など,機器の種類や用途によって様々である。IOC は制御対象機器のI/Oの詳細を隠蔽し, CAのサー バとなって機器へのアクセスを提供する。CAの クライアントである上位制御系アプリケーション は,制御対象機器のハードウェアを詳細に知って いる必要はない。制御点の名前さえ知っていれば 機器へのI/O アクセスが可能である。

4.2 EPICS $\lor \exists - \vDash \diamond$ Database

EPICS では制御点を Process Variable (PV) あるいはレコードと呼ぶ。各 IOC は EPICS Databse と呼ばれるデータベースを持っていて, 制御下にある機器のハードウェアを PV 名に対応 付ける。

PVにはデータ型がある。標準で利用可能な基本的なデータ型の例としては、

- longin, longout: 整数值。
- ai, ao: アナログ値 (浮動小数点)。制御対象
 機器の生データ (ADC のカウントなど)と物
 理量との相互変換が可能。
- bi, bo: On/OffやOK/NGなど, 2つの値を とるバイナリ値。
- stringin, stringout: 文字列型。

などがある。また,以下に挙げるようなデータ処 理のための型も用意されている:

- calc: ほかの PV の値を使った計算結果を値にもつ。四則演算や指数関数, 三角関数, ビット演算, 論理演算などを利用できる。
- dfanout: 複数の PV に値をコピーする。
- histogram:他のPVの値を入力にしてヒス トグラムを作る。

これら以外にも型があり, ユーザーが独自の型を 作ることも可能である。

EPICS Database はデータ型のインスタンスと して PV を生成し, field と呼ばれる属性に I/O に用いる機器の種類や, スロット番号, チャンネ ル番号といったハードウェアの詳細を記述する。 リスト 1 に, EPICS Database の例を挙げる。こ の例では, 電磁石電源を On/Off する操作と電源 の On/Off 状態の読み返しを PLC で制御してい る。CPU として Yokogawa の linux 対応 CPU モ ジュール F3RP71/F3RP61 を利用しており, CPU モジュールが IOC となっている。

リスト 1: EPICS Database の例

- # On/Off の制御
- # コメントは # で始まる

bo はバイナリ値の出力レコード

[#] MR のアドレス 16 番地にある八極電磁石の電源の

```
record(bo, "MRMAG:OCTPS_016:OPE:OUTPUT")
ł
   # DTYP で I/O に用いる機器を指定する
   field(DTYP, "F3RP61")
   # 出力先 PLC モジュールの
   # ユニット番号, スロット番号, 接点番号
   field(OUT, "@U0,S5,Y3")
   # 0 と 1 に対応する文字列を忘れずに
   field(ZNAM, "OFF")
   field(ONAM, "ON")
}
# bi はバイナリ値の入力レコード
record(bi, "MRMAG:OCTPS_016:RB:OUTPUT")
{
   field(DTYP, "F3RP61")
   # データを読み込む PLC モジュールの
   # ユニット番号, スロット番号, 接点番号
   field(INP, "@U0,S4,X3")
   # 0.5 秒毎にポーリングする
   field(SCAN, ".5 second")
   field(ZNAM, "OFF")
   field(ONAM, "ON")
}
```

4.3 Channel Access

EPICS が用いる通信プロトコルは Channel Access (CA) と呼ばれ, TCP と UDP のポート 5064 と 5065 を用いる。CA は EPICS のランタイムラ イブラリとして実装されている。上位制御系アプ リケーションと IOC を開発したり利用したりす るだけなら, CA の詳細は EPICS 利用者の目には 触れることはない。

通常は IOC が CA のサーバとなり, クライアン トである上位制御系アプリケーションに制御対象 機器への I/O アクセスを提供する。IOC が他の IOC が提供する PV にアクセスする場合は, CA のクライアントになる。

制御対象となる PV の名前は, ネットワーク上 のフラットな名前空間上で一意でなければならな い。クライアントはアクセスしたい PV がネット ワーク上のどの IOC によって提供されているかを 知っている必要がない。クライアントは UDP の ブロードキャストを用いてネットワーク上の PV を検索する。PV を検索するブロードキャストに 対して, 当該 PV を提供している IOC がクライア ントに返答すると, クライアントは TCP で IOC への接続を確立する。IOC の再起動やネットワー ク障害などで接続が切れた場合には、クライアン トは自動的に IOC への再接続を試みる。

トは自動的に IOC への再接続を試みる。	
リスト 2 に EPICS のコマンドラインユーティ	ſ
リティを用いて制御対象機器の状態を読み出す例	刖
を,リスト3に制御対象機器を操作する例を示す	0
リスト 2: コマンドラインからの利用例 (1)。電	
磁石電源の出力状態を読み出している。	
% caget MRAMG:OCTPS_016:RB:OUTPUT	
MRAMG:OCTPS_016:RB:OUTPUT OFF	
リスト 3: コマンドラインからの利用例 (2)。電	Ē
磁石電源に出力司令を送っている。	
% caput MRAMG:OCTPS_016:OPE:OUTPUT ON	
Old : MRAMG: OCTPS 016: OPE: OUTPUT OF	F

4.4 EPICS における GUI アプリケーショ ン

ON

New : MRAMG:OCTPS_016:OPE:OUTPUT

EPICSでは、加速器のオペレータや機器の担当 者が操作する上位制御アプリケーションをOPIと 呼ぶ。OPIの開発には、GUIビルダを最大限に活 用している。加速器のオペレータや機器の担当者 は必ずしもプログラミングに精通しているとは限 らない。イベント駆動型のプログラミングの知識 がなくてもGUIビルダを使えば、あらかじめ用意 されたGUIのウィジェット(ラベル、テキストボッ クス、メーター、チェックボックスといった部品) を並べ、各部品を PV に割り当てるだけで制御画 面を作成することができる。このような GUI ビ ルダには

- EDM [11]
- MEDM [12]
- Control System Studio (CSS) [13]

などがある。図 3 に, CSS に用意されているウィ ジェットの例を示す。

GUI アプリケーションを開発する場合,J-PARC MR では X Window System 上で動作す る EDM や MEDM が多く使われてきた。PV か ら取得した現在の値からトレンドグラフを表示す るには Strip Tool [14] が使われ,アーカイブから 取得した過去のデータのトレンドを表示するには



図 3: CSS に用意されているウィジェットの例。



図 4: EDM で作成された, MR 入射路の電磁石電 源の制御パネル。

EPICS ArchiveViewer [15] や, 内製の Web ベー スのアプリケーション [16, 17] が使われてきた。

表1に示すようにこれらのツールは機能が限定 されており,相補的な関係にある。また,これら は互いに独立に開発・保守されているプログラム であり,GUIのルックアンドフィールもそれぞれ 異なっている。図4,5,6にEDM, MEDM, Strip Tool で作成された MR の制御画面の例を示す。

MR で開発されたきた EDM や MEDM を用い た制御アプリケーションの多くは, 各機器のグルー プが専門的な調整を行うために作成したものであ る。その一方で, 加速器の運転状況を把握したり, 加速器に問題が発生した際に原因を特定するため



図 5: MEDM で作成された, J-PARC 加速器の統 合運転状態表示画面。



図 6: Strip Tool の画面の例。MR のビームパイ プ内の 80 分間の圧力のトレンドグラフ。

にも用いられているが, 誤操作により加速器や機 器を意図せずに停止してしまう可能性があり, 慎 重な操作が操作が求められる。参考文献 [18] にあ るように, 加速器の運転状況を把握し, あるいは問 題が発生して加速器が停止した場合に原因を特定 できる, 統一的なルックアンドフィールを持った 加速器統合アプリケーションが求められている。 CSS はそのようなアプリケーションの開発環境の 有力な候補である。

CSS は大規模な制御システムの GUI を構築す るためのフレームワークで,近年 EPICS コミュ ニティでは活発な活動が見られる。その開発は DESY で始まり,現在は複数の研究機関と大学 で共同開発されている。CSS はマルチプラット フォームな統合開発環境である Eclipse をベース にしており, Linux, mac OS, Windows 上で実行 することができる。

	PV の値の モニターと操作	トレンドグラフの表示	アーカイバから取得したデータの トレンドグラフへの表示
CSS	yes	yes	yes
EDM	yes	no	no
MEDM	yes	yes	no
Strip Tool	no	yes	no
ArchiveViewer	no	no	yes
内製の Web Interface	no	no	yes

表 1: GUI アプリケーションの比較

CSS には加速器の制御システムに必要とされる,

- GUI ビルダ: BOY
 - Pythonか JavaScript を用いた動的な画 面を作成できる
- トレンドグラフ、アーカイブからのデータ取 得: Data Browser
 - アーカイバから取得した過去のデータ
 と PV から読み込んだ現在のデータを
 連結して表示できる
- アラームシステム: BEAST
- アーカイブシステム
- 電子ログ

といった機能が統合されている。これらの機能を 連携して運用できるのが CSS の大きな利点であ る。その一方、CPU パワーと大容量のメモリを 必要とするのが欠点で、加速器制御グループでは CSS を実行する PC に 64bit CPU と 8 GB 以上 のメモリを推奨している。図 7 に CSS で作成さ れた J-PARC MR の制御画面の例を示す。

CSS は EDM や MEDM からの移行も考慮され ている。CSS には EDM や MEDM で作成された 既存の GUI 画面からの変換を支援するツールが 組み込まれている。

4.5 アーカイブシステム

EPICSのアーカイブシステムは、PVの値の変 化を時系列データとしてファイルに記録するクラ イアントソフトウェアである。利用可能なアーカ イブシステムには

• Archiver Appliance [19]

- CSS Archiver (RDB Channel Archiver) [20]
- Cassandra PV Archiver [21]
- Channel Archiver [22]

などがある。いずれのアーカイブシステムも, デー タ収エンジンは設定に応じて (a) PV を監視し値 が変化したら, あるいは (b) 設定された時間間隔 毎に, PV の値とタイムスタンプを記録する。

Channel Archiver は多くの施設で長い間使われてきたが、

- 2007年に開発が終了しており、最近のC++ コンパイラではビルドできない。
- 32bit に依存した独自のデータフォーマット を採用している。
 - ファイルサイズに 2GB の制限があり,
 長い期間のデータを保存できない。
- データの読み出しに XML-RPC を利用する。
 - いちどに大量のデータを読み出せない。
 - XML-RPC で表現できないデータがある。

といった制限がある。

CSS Archiver は Channel Archiver の後継を狙 ったアーカイブシステムで,

- CSS のコンポーネントの1つである。
- バックエンドに RDB (Oracle, MySQL, PostgreSQL から選択可能)を利用している。
 - データ書き込みの信頼性が高い。
 - Channel Archiver に比べるとデータサ イズが大きい (J-PARC MR の場合, 約 5倍)。
 - 高速なデータ読み出しを実現するには、
 強力な RDB サーバが必要である。





図 7: CSS で作成された J-PARC MR の制御画面の例。

といった特徴がある。2016年頃には開発が放棄さ れたかに見えた。しかし, 2017年に時系列データ に特化したデータベースである InfluxDB をバッ クエンドに用いた試みがなされるなど, 完全に放 棄されたわけではなさそうである。

Archiver Appliance [19] は 2015 年に登場した, 新しいアーカイブシステムで,

- データの読み出しが速い。
- 管理の負担軽減が図られている。
- クラスタリングによる負荷分散が可能である。
- 短期/中期/長期の3層の階層型ストレージを サポートしている。
- データサイズは Channel Archiver と同程度。
- Channel Archiver のデータを Archiver Appliance のデータファイルに変換するユーティ リティが存在する [23, 24]。



図 8: Archiver Appliance の概要。

といった特徴がある。図8にArchiver Appliance の概要を示す。データファイルはGoogle Protocol Buffers を用いたバイナリファイルである。 Archiver Appliance ではPV毎に異なるディレク トリを作成し,データファイルをあらかじめ設定さ れた時間間隔毎に分割することで,データ読み出 しの高速化を図っている。Archiver Appliance が サポートする階層型ストレージは,短期ストレー ジから中期ストレージへ,中期ストレージから長



図 9: Archive Viewer の画面の例。2010 年から 2017 年までの MR のビームパワーの履歴を表示 している。

期ストレージへと自動的にデータをコピーする。

- 短期ストレージにはSSD, 中期ストレージにはローカル HDD, 長期ストレージにはNASを利用する。
- 次の階層のストレージにコピーする際に、 データを間引く、平均値と分散に置き換える、 といったデータ処理を行う。

といったことが可能である。

Archiver Appliance からデータを読み出すには, Data Retriever に HTTP でリクエストする。クラ イアントは取得したいデータの PV 名, 開始時刻, 終了時刻をクエリ文字列として Data Retriever の URL の末尾に追加する。URL を切り替えるこ とで

- JSON
- データファイルと同じバイナリ
- テキスト
- $\bullet~\mathrm{CSV}$
- MATLAB 書式設定済ファイル

といった様々な形式で時系列データを読み出すこ とが可能である。また, クエリ文字列に追加する ことで, 指定した時間間隔の
 Image: Control of the contro

図 10: Archiver Appliance で記録したデータを 閲覧する内製の web アプリケーション。

- 標準偏差
- 最大值, 最小值
- 最頻値
- メディアン
- 最初の値, 最後の値

といった値を取得することも可能である。

Archiver Appliance で記録したデータを読み出 すクライアントソフトウェアには、

- CSS (図 7)
- Archiver Appliance 対応版 Java Archive Viewer [25] (図 9)
- 内製の web アプリケーション [26] (図 10)

といったものが利用可能である。

J-PARC MR では,加速器の運転が始まる半年 前の 2007 年から 2017 年まで Channel Archiver を用いてデータをアーカイブしてきた。アーカイ ブしている制御点数は約 24000 で,データレー トは約 1.3 TBytes/year であった。前述したよ うな Channel Archiver の制限が明らかになって きたため, 2015 年からは Channel Arvhiver と平 行して CSS Archiver でのアーカイブを開始し, CSS Archiver への移行の可能性を探った。CSS Archiver のデータサイズが大きいことと読み出

• 平均值

しが遅いことが明らかになったため, 2017 年から は Archiver Appliance を用いてデータをアーカ イブしている [27]。2017 年 7 月の加速器の長期 シャットダウンと同時に Channel Archiver と CSS Archiver による記録は停止した。2018 年 1 月まで に 2007 年から 2017 年までの Channel Archiver の全データを Archiver Appliance のデータに変 換し, アーカイブシステムを Arheiver Appliance に一本化した。

5 J-PARC 加速器の場合

加速器制御を設計し構築する際には,

- 国際標準 / De Facto Standard
- 新しい技術 / 枯れた技術
- 柔軟性 / 堅牢性
- オブジェクト指向 / チャンネル指向
- トップダウン設計/ボトムアップ設計
- ボリュームディスカウント/ロット不良のリ スク

など,相反する考え方のなかでバランスを取るこ とが重要である。例えば,最先端の技術を採用し たとしても,一時的に流行しただけで数年後には 廃れてしまうかもしれない。その一方で,枯れた て安定した技術を採用した場合は,加速器の性能 を引き出せないかもしれない。

ここでは J-PARC(主に MR) を題材に, 加速器 制御システムを構築した際の考え方と, その後の 変遷について紹介する。

5.1 ネットワーク

加速器の制御に用いる高速なネットワークは, 世の中の動向に併せて

- 光ファイバ, UTP
- Ethernet
- TCP/IP

の組み合わせ以外はほとんど利用されなくなって きている。

図 11 に J-PARC 加速器制御ネットワークの論 理的な構成を,図 12 に施設間の光ファイバ配線



図 11: J-PARC 加速器制御ネットワークの論理 的な構成。



図 12: J-PARC 加速制御ネットワークの光ファイ バによる施設間の配線。

の物理的な構成を示す [28]。 ネットワークの中 核となるコアスイッチは中央制御棟に配置されて いる。LI, RCS, MLF の各施設と MR 第 3 電源 棟 (MR-D3) に設置されたエッジスイッチまでは 10Gbps の光ファイバで配線されている。コアス イッチ,エッジスイッチ,施設間の光ファイバは いずれも二重化されており,障害発生時には主系 から従系に切り変わるようになっている。図 13 にコアスイッチとエッジスイッチの外観を示す。 表 2 に, J-PARC 加速器制御ネットワークで使用 しているエッジスイッチの数をまとめる。

2011 年以降, J-PARC 加速器の運転停止を伴う ようなネットワーク障害が年間 10 回程度発生し ていた。2016 年からは減少傾向にある。

2011 年から 2013 年にかけては, エッジスイッチ が原因不明のまま停止する障害が 29 回発生した。 2013 年のメーカーによる調査報告書で, 2007 年 から 2008 年にかけて温度管理が不適切な状態で



(a) コアスイッチ (Extreme 社の Black Diamond 8900) の外観。



(b) エッジスイッチ (Extreme 社の Summit X460-48t) の外 観。

製造されたコンデンサが使用されてていることが 判明した。該当するコンデンサを用いているエッ ジスイッチは 2014 年に交換し, それ以来この障害 は発生していない。

2014 年から 2016 年にかけては, 冗長構成の 2 台のエッジスイッチの双方がハングアップないし 再起動してしまう障害が 23 回発生した。ファー ムウェアのバグで, 主系・従系の冗長構成をなし ているはずの双方が主系になってしまうのが原因 であった。2016 年から順次ファームウェアを更新 し, その後は安定して運転している。

スイッチの故障で, 冗長化構成が効果を発揮し てネットワーク障害には至らなかったケースは

- GBIC モジュールの故障
- 電源モジュールの故障

などで,年間数回程度の頻度で発生している。

J-PARCの加速器制御ネットワークは全体では Class-A のプライベートアドレスとし, VLAN を 用いて各施設ごとにネットワークを分割してい る。ネットワークを分割することで, 例えば MR でネットワーク障害が起きても, 上流の加速器で ある LI と RCS には影響を及ぼさないようにして

表 2: J-PARC 加速器制御ネットワークで使用さ れているエッジスイッチの数

施設名	エッジスイッチの数
中央制御棟	13
Linac	83
RCS	39
\mathbf{MR}	9
MLF	56
HD	2
NU	2
L3BT, $3NBT$	48

いる。また, MR では建屋内の配線も可能な限り 光ファイバを利用しており, 制御対象機器が発す るノイズへの耐性を高めている。

MR では, 原則として制御ネットワークと制御 対象機器のネットワークを分離している。IOCの 加速器制御ネットワークは第1イーサネットポー トに接続し,制御対象機器は第2イーサネットポー ト側に接続している。第2ポートに接続する制御 対象機器は基本的に1台のみで,多くても2,3台 程度に留めているている。ネットワーク対応を謳 う機器であっても, 大量のブロードキャストが流れ る大規模なネットワークに接続すると動作が不安 定になるなど, 過去に障害を生じた機器があった。

各制御対象機器にも Class-A の空間で一意な IP アドレスを割り当てている。それぞれ異なる IOC に制御されている象機器同士が直接通信すること はありえないが, IP アドレスの管理の簡便を図っ ている。

5.2 OS の選択

加速器制御システムでは,

- ネットワークや分散処理との親和性
- プログラミング環境が充実していること
- オープンな環境であること
- 安定性, 信頼性があること

などの理由から, Unix 系の OS が採用されること が多い。

J-PARC MR の加速器制御システムでは, 上位 制御系の計算機とフロントエンドの計算機の双方 に Scientific Linux (SL) [29] を採用している。SL

図 13: コアスイッチとエッジスイッチ。

	リリース日	ベースとなった RHEL の リリース日	サポート終了日
SL4 SL5 SL6 SL7	2005-04-20 2007-05-14 2011-03-03 2014-10-13	2005-02-14 2007-03-14 2010-11-10 2014-06-10	2012-02-29 2017-03-31 2020-11-30 2024-06-30

表 3: SL のリリース日とサポート終了 (予定)日

はアメリカのフェルミ国立研究所が開発している Linux ディストリビューションである。RedHat Enterprise Linux (RHEL) をベースとしており, サポート期間が10年程度と長いのが特徴である。 表3にSLのリリース日とサポート終了日の一覧 を示す。

MR の制御システムは 2007 年に構築された が [30], 当時リリースされたばかりの SL5 を避 けて SL4 を採用した。2012 年には,

- SL4 のサポートが終了した
- SL4では動作しないハードウェアが登場し始めた

ため、5年程度先を見据えてSL6に移行した。

SL4を運用していた期間は、そのライフサイク ルの半ばから終盤だったため、ディストリビュー ションに含まれているライブラリやソフトウェア が古く、当時最新のコンパイラやスクリプト言語、 ライブラリなどが使えない、という状況であった。 これらを必要に応じてビルドし、共有ファイルサー バにインストールしたため、互換性のない複数の バージョンの同名のライブラリが多数インストー ルされるようになってしまった。プログラムを開 発する際には正しいバージョンのライブラリをリ ンクするように細心の注意が必要であった。

SL6の環境ではSL4での反省を踏まえて,可能 な限りOSに含まれるパッケージやExtra Packages for Enterprise Linux (EPEL) や呼ばれる拡 張パッケージを用いてインストールし, ライブラ リの依存関係や互換性の問題を解決するように している。また, Software Collection とよばれる パッケージを用いることで, SL標準のものよりも 新しいバージョンのコンパイラやスクリプト言語 が利用可能である。 SL6に移行してすでに6年が経過した。そろそろ次期OSを検討する時期がきていると言えよう。

5.3 IOCのハードウェア

J-PARC MR 加速器で用いられている制御対象 機器のほとんどは,

- オシロスコープ, スペクトラムアナライザ
- ファンクションジェネレータ、ベクトル信号 発生器
- PLC

といった汎用の市販品である。主電磁石やキッカー などの大型電源は、マイコンや FPGA を用いた制 御を行っているが、制御システムや安全システム との取り合いには PLC を利用している。また、一 部の特殊用途向けの機器、例えば高速・長波形の ADC やタイミングモジュール、デジタルディレイ などは専用の VME ボードを製作している。

J-PARC 全体の加速器制御システムを構築し た当初は, IOC として信頼性が高く堅牢な VME シングルボード計算機 (Single Board Computer; SBC) のみを使用することが想定されていた。し かし MR では, 運転が始まって加速器が高度化す るにつれ, 制御対象となる機器の数と種類も増加 し, IOC の種類も多様になっていた。2018 年 7 月 現在, MR で用いられている IOC の仕様を表 4 に, MR で用いられてきた IOC の種類と数の履歴を 表 5 に示す。

5.3.1 VME SBC

VME-SBC は J-PARC MR がビーム運転を開 始する前年の 2007 年に導入が始まった [31]。 図 14

名称	形状	数量	CPU	メモリ	起動メディア
PiNON サバ太郎 Type-P	小型ファンレス	29	Celeron J1900 2.0–2.42 GHz	8 GB	SSD
Virtual IOC	仮想マシン	33	_	$0.51~\mathrm{GB}$	HDD
Abaco V7865	VME SBC	1	Core Duo T2500 2 GHz	3 GB	PXE
Abaco V7807RC	VME SBC	13	Pentium M 1.8 GHz	$11.5~\mathrm{GB}$	PXE
Sanrits SVA041	VME SBC	24	Celeron M 600 MHz	$512 \mathrm{MB}$	PXE
Abaco VME-7700RC	VME SBC	25	Celeron M 400 MHz	$512 \mathrm{MB}$	PXE
Yokogawa F3RP61-2L	PLC-CPU	63	MPC8347 533 MHz	128 MB	CF
Yokogawa F3RP71-2L	PLC-CPU	(1)	$\begin{array}{c} \text{ARM A9} \\ \text{866 MHz} \ \times 2 \end{array}$	$1 \ \mathrm{GB}$	SDHC

表 4: 2018 年 7 月現在, J-PARC MR の運転に利用されている IOC の種類と数

表 5: MR で利用している IOC の変遷

	VME SBC	PLC-CPU	仮想マシン	サバ太郎
2008 年	~ 80	_	_	_
2011 年	~ 90	~ 30	_	_
2013 年	~ 90	~ 40	~ 30	_
2016 年 6 月	79	45	25	11
2018年7月	63	63	33	29

に VME SBC の例を示す。2018 年7月現在, 63 台 の VME SBC が IOC として利用されている。形 状は VME ボードであるが, いずれも Intel CPU を用いた所謂 PC/AT 互換機である。IOC に要求 される CPU パワーに応じて 4 種類を運転に用い ている。実際に VME バスを用いている IOC は 25 台ある VME-7700RC のみで, VME バスを通 じてタイミングシステムの受信装置 [32] と, タイ ミングを遅延させるためのディジタルディレイを 制御している。残りの VME SBC はフィールド バスとして Ethernet を用いて制御対象の機器と 通信しており, VME クレートを電源として利用 しているだけである。

MR では省スペースを図るために, 特殊仕様の 9Uの VME クレートを採用している。6 スロット の VME バックプレーンが3つ並んでいて, 各バッ クプレーンの電源を独立して投入・遮断すること が可能である。当初は IOC の電源を独立させる ため,各クレートに挿す VME SBC は1台に制限 していた。従って 9U のスペースには最大で3台 の IOC しか設置することができない。MR の高 度化に伴って制御の対象となる機器が増加してく ると,

- VME クレートに IOC を増設するスペースが ない
- 制御室の19インチラックにVMEクレート を増設するスペースがない

という問題が生じるようになった。暫定的な解決 方法として,

- 1 台の IOC に複数の機能を持たせる。
- 暫定的に1つのVMEバックプレーンに2台のVME SBCを挿す。



図 14: MR で使用している VME-SBC と, 6 ス ロット 3 連 VME クレート。左端の VME SBC は VME バスにアクセスしているが, 中央と右端の 2 台はフィールドバスとして Ethernet を利用して おり, VME バスにアクセスしてない。

という手段が用いられたが, IOCの保守性, 柔軟性 が損なわれるようになった。現在は, CPUパワー を必要とする IOC を手始めに後述する仮想 IOC の導入とサバ太郎への移行が進んでおり, VME クレートの問題は解決しつつある。

2011 年以降, J-PARC の夏季計画停電からの復 電時に, 2007年に導入した VME SBC のメモリ が故障して起動できなくなる現象がみられるよう になり、2014年にメーカーに調査を依頼した。当 初は VME クレートや VME SBC 本体の異常も疑 われたが、2015年に特定のメーカーの特定のロッ トのDRAMチップに問題があることが判明した。 長時間使用した DRAM のセンス回路のトランジ スタが劣化し、電源を投入すると劣化したトラン ジスタが壊れる、という症状であった。メモリの 故障は現在も続いており、少ない年で2-3枚、多 い年で10枚程度のメモリモジュールが故障して いる。故障したメモリモジュールはその都度予備 品と交換しており、2011年から2017年までに32 枚のモジュールを交換した。2007年に導入した VME SBC は大量に導入することで低価格になる ことを図ったが、この経験に基いて、以後は多数 の制御機器を購入する場合は時期を分散するよう にし、特定のロットに集中しないようにしている。

2014 年からは VME SBC 本体の故障もみられ るようになった。毎年 3,4 枚の頻度で故障してい



図 15: F3RP71 を用いたシステムの外観。左か ら順に電源モジュール, F3RP71, 3 台の I/O モ ジュールが実装されている。

る。故障したものは予備品と交換してメーカーに 修理を依頼し, 修理から戻ってきたものは予備品 としてストックしている。

5.3.2 PLC-CPU

2009 年には, PLC の CPU モジュールでありな がら OS として Linux を採用している Yokogawa の F3RP61 [33] が導入された。図 15 に後継機種 である F3RP71 と I/O モジュールの外観を示す。

F3RP61 上は IOC として動作し, EPICS で PLC の I/O モジュールに直接アクセスすること が可能 [34] であるため, 重宝している。MR では 約 60 台の F3RP61 を導入しており, 順次 F3RP71 に移行することが計画されている。また, 導入以 来 1 台の F3RP61 も故障していないことは特筆に 値する。

5.3.3 仮想 IOC

2010 年には Blade 計算機上の仮想マシンを用 いた IOC [35, 36] が導入された。必要に応じて IOC を増設したり, またその機能を分離したりす ることが簡便になった。VME SBC のスペース不 足と悪化した保守性の問題は解消した。

サンプル数の多い波形データの収集や主電磁石 電源の電流パターン生成など,大容量のメモリや CPUの処理能力を必要とする IOC が増加してお



図 16: 19 インチラックの棚板に設置されている サバ太郎。

り, 既存の VME SBC の能力では足りない場合に も仮想マシンを用いるようになった。仮想マシン を増設するあまりホストマシンの計算機資源を使 い切ってしまうこともあったが, Blade 計算機を 増強した [37] ことで解決した。MR では現在, 33 台の仮想 IOC を運転に用いている。

5.4 PiNON サバ太郎 Type-P

VME-SBCと仮想 IOC の問題を解決すべく,次 世代の IOC として 2015 年に PiNON 製のサバ太 郎 [®] Type-P を導入した [38]。サバ太郎はファ ンレスの小型サーバで, Intel CPU を用いた所謂 PC/AT 互換機である。その外観を図 16 に示す。 VME SBC や仮想マシンで運用していた IOC の ソフトウェアは移植することなくそのまま実行可 能であり,既存の IOC からサバ太郎への移行は容 易である。既存の VME SBC に比べると, CPU の 処理能力も搭載可能なメモリ量も倍以上となり, これまで以上に大量のデータ処理が可能になった。

サバ太郎の導入により, VME クレートや NIM ビンの空きスペースなどに IOC を暫定的に置く ことが可能になり, IOC を設置するスペース不足 と保守性の問題は解決した。19 インチラックに 棚板を設置すれば 2U 程度のスペースに5 台のサ バ太郎を並べることが可能である。9U のスペー スに原則として3 台しか設置できない VME SBC に比べると IOC の高密度化を達成できるように なった。

2018 年 8 月現在は 29 台のサバ太郎を使用して いる。これまでのところ, 最初期に導入した1台で 故障のために SSD を交換したこと以外には大き なトラブルは経験していない。今後は順次 VME SBC をサバ太郎で置き換えていき, VME バスを 必要とするタイミング系のモジュールは 9U の 6 スロット 3 連 VME クレートから 4~5 スロット の横置き VME クレートに入れ替えることで省ス ペース化を図る計画である。

5.5 上位制御系のハードウェア

MRの上位制御系の計算機は,

- サーバ計算機
- 表示端末用計算機

から構成されている。制御システムが設計された 当初は、サーバ計算機には IBM/Lenovo の Blade-Center HS20 および HS21 が、端末用計算機には の HP Compaq の Thin Client である t5720 およ び t5730 が採用されていた。GUI アプリケーショ ンとして X Window System 上で動作する EDM や MEDM が多く使われており、

- 端末用計算機はGUIの描画とマウス・キーボードからの入力に特化したX端末として使用する。
- アプリケーションはサーバ計算機上で実行 する。

という運用であった。負荷が高いサーバ計算機が あれば,アプリケーションを別のサーバに移動す ることで負荷の平滑化を図ってきた。

5.5.1 Blade 計算機

MR のサーバ計算機は IBM/Lenovo の Blade-Center を採用している。図 17 に Blade 計算機の 外観を示す。

2007 年には 5 枚の HS20 で運用を開始し, MR のビーム運転を開始した 2008 年には, サーバ用・ 制御アプリケーション実行用・RCS 用の Blade 計

	CPU	コア数	メモリ
HS20	Xeon 2.8 GHz	2	1 GB
HS21	Xeon 5110/5160 1.6 / 2.0 GHz	4	2 GB
HS21a	$\begin{array}{c} {\rm Xeon~E5405}\\ {\rm 2.0~GHz} \end{array}$	8	16 GB
HS22	$\begin{array}{c} {\rm Xeon~E5505}\\ {\rm 2.0~GHz} \end{array}$	4	$20~\mathrm{GB}$
HS22a	Xeon X5690 3.46–3.74 GHz	$\frac{12}{(24 \text{ threads})}$	$24~\mathrm{GB}$
HS23	Xeon E5-2630v2 2.6–3.1 GHz	$ \begin{array}{c} 6\\ (12 \text{ threads}) \end{array} $	8 GB
HS23e	Xeon E5-2470 2.3–3.1 GHz	$\frac{8}{(16 \text{ threads})}$	48 GB

表 6: Blade サーバの仕様



図 17: Blade サーバの外観。

算機を合計 15 枚用いていた。2011 年には Blade 計算機上に仮想マシンを導入し, 仮想マシン上で 動作する IOC を MR の運転に投入した [35, 36]。 2012 年には Blade 計算機を24枚に増強した [37]。 これまで 8 枚の Blade 計算機で実行していた主要 なサーバ (RDB, ldap, dhcp, Channel Archiver など)を仮想マシンに移行し, Blade 計算機として は3台に集約することで計算機資源の有効利用を 図った。2014 年からは初期に導入して保守が切 れた HS20, HS21, HS21a から順次 HS23e への更 新を開始し, 現在に至っている。表 6 にこれまで に導入してきた Blade 計算機の仕様を, 表 7 にこ れまでの典型的な Blade 計算機の構成 (予備や特殊用途を除く) を示す。

Blade 計算機は需要と予算に応じて枚数を増や せるのが大きな利点である。残念なことに 2016 年に BladeCenter は販売終了となってしまい,こ れ以上増強することができなくなってしまった。 仮想 IOC の需要は今後も増加することが予想さ れる。その一方で,後述するように 2014 年に制御 端末が Thin Client から NUC に世代交代し,制御 アプリケーションを実行する環境としての需要が 減少している。今後はアプリケーション実行用の Blade を計算機を仮想マシンのホストへと転用し つつ,次期サーバ計算機を検討する必要がある。

5.6 端末用計算機

端末用計算機にはの HP Compaq の Thin Client である t5720 および t5730 が採用されて いた。MR の制御システムでは Thin Client を X 端末として利用し, 管理の手間とコストを抑える べく SL4 をネットワークブートしていた。Thin Client の仕様を表 8 に, 外観を図 18 に示す。

MR では 20 台の Thin Client を導入し加速器 の運転に用いていた。Thin Client の運用は概ね 順調であったが,毎月1回程度の頻度でいずれか の Thin Client がハングアップしていた。致命的

	サーバ用	MR 制御 アプリ用	MR 仮想マシン ホスト用	RCS 用
2008	HS20 $\times 4$	HS21 $\times 9$	-	HS21 $\times 2$
2012	HS20 $\times 2$	$\begin{array}{l} \mathrm{HS21} \times \mathrm{8} \\ \mathrm{HS22} \times \mathrm{2} \\ \mathrm{HS22a} \times \mathrm{1} \end{array}$	$\mathrm{HS22}\ {\times}6$	$\begin{array}{l} \mathrm{HS21} \times 3 \\ \mathrm{HS22} \times 2 \end{array}$
2014	$\begin{array}{l} \mathrm{HS20} \ \times 1 \\ \mathrm{HS21} \ \times 1 \end{array}$	$\begin{array}{l} \mathrm{HS21}\times\! 6\\ \mathrm{HS22}\times\! 2\\ \mathrm{HS22a}\times\! 1\\ \mathrm{HS23e}\times\! 2\end{array}$	$\begin{array}{l} \mathrm{HS22} \times \mathrm{6} \\ \mathrm{HS23e} \times \mathrm{1} \end{array}$	$\begin{array}{l} \mathrm{HS21} \times 3 \\ \mathrm{HS22} \times 2 \end{array}$
2018	$\begin{array}{l} \mathrm{HS22} \times 1 \\ \mathrm{HS23e} \times 1 \end{array}$	HS23e $\times 5$	$\begin{array}{l} \mathrm{HS22} \times \mathrm{4} \\ \mathrm{HS23e} \times \mathrm{4} \end{array}$	$\begin{array}{l} \mathrm{HS21} \times 1 \\ \mathrm{HS22} \times 2 \\ \mathrm{HS23} \times 2 \end{array}$

表 7: Blade 計算機の構成の変遷

表 8: 端末用計算機の仕様

名称	CPU	メモリ	GPU	起動メディア
Intel NUC5i5MYHE	Core i5-5300U 2.3–2.9 GHz	8–32 GB	Intel HD Graphics 5500	SSD
Intel NUC DC53427HYE	Core i5-3427U 1.8–2.8 GHz	8 GB	Intel HD Graphics 4000	SSD
HP Compaq t5730 Thin Client	Sempron 2100+ 1 GHz	$512 \mathrm{MB}$	Matrox EpicA TC2 / TC4	PXE
HP Compaq t5720 Thin Client	Geode NX 1500 1 GHz	512 MB	Matrox EpicA TC2 / TC4	PXE

とは言えないまでも加速器の運転に支障を来たす 問題であったが,原因が特定できるほど頻繁にハ ングアップするわけでもなかった。

Thin Client の GPU はメーカー提供のデバイ スドライバが必要であったが, 2009 年でメーカー による更新が終了しており, SL6 では Thin Client が動作しないことが判明した。2012 年に SL の配 布元による SL4 のサポートが終了したことを契 機に, SL6 で利用する次期端末用計算機の検討を 開始した。2013 年に試験的に Intel NUC を導入 し, 2014 年に5 年程度の先を見据えて次期端末用 計算機として Intel NUC を採用した [39]。

NUC は Intel が提唱した超小型 PC の規格で, オフィス向けの機種は製品寿命が長いことが期待 される。Thin Client よりも小型でありながら,フ ル HD のディスプレイを 3 枚まで接続可能であ る。MR の制御システムでは 1 台の NUC につき 2枚のフルHDのディスプレイで運用し, J-PARC 中央制御室の限られたスペースを有効に活用して いる。

端末用計算機の運用方法も見直した。Thin Client は X 端末として利用するだけで制御アプ リケーションは Blade 計算機上で実行していた が, NUC は Blade 計算機と同等の CPU 処理能力 があること, 充分なメモリを搭載できることから, NUC で直接アプリケーションを実行することと した。これにより, MR の制御アプリケーション に CSS を導入する可能になった。従来どおりア プリケーションを Blade 計算機上で実行し NUC に表示することも可能であるが, Blade 計算機と 同等の CPU パワーがあること, NUC の方が空 きメモリに余裕があることなどから, MR 制御グ ループとしては NUC 上で実行することを推奨し ている。



図 18: HP Compaq t5730 (右) と, Intel NUC (左)の外観。中央に置いてあるのはサイズの比較 のための単 1 型乾電池。

加速器の長期シャットダウン期間中に全ての端 末を一度に置き換えた場合,評価の際に顕れなかっ た問題が発生すると加速器の運転再開に支障を来 たすことになる。そこで,MR加速器を運転をし ながら毎週1~2台程度の頻度でNUCに置き換え ていき,仮に問題が発生したとしても短期間に集 中しないような手法をとった。2014年1月から 端末計算機の機種更新を開始し,2014年7月に完 了した。MRコミッショニングの際にしばしば端 末用計算機が不足していたことを鑑みて,20台の Thin Client を22台のNUCで置き換えた。

2018 年 8 月現在は 35 台の NUC を運用してい る。そのうち 2 台は初期不良で交換となり, 3 台 は故障した SSD を交換した。これまでのところ, これ以外に大きなトラブルは起こっていない。

6 まとめ

加速器の制御システムは,加速器内の装置,ビーム物理,ビームの運転など,加速器の全ての要素 と関わりを持っている。制御システムを構築する には,さまざまな選択肢の中で妥協しバランスを とる必要がある。計算機技術の進歩に伴って,最 適な選択肢は刻々と変化する。加速器はその長い 寿命に亘って性能向上が追究され続け,制御シス テムへの要求仕様も変わっていく。さまざまな要 求に柔軟に応答できる制御システムを構築しなけ ればならない。25 年以上前に提唱された加速器 標準モデルの考え方は, 現在でも有効である。

参考文献

- [1] ICALEPCS, https://www.icalepcs.org/
- B. Kuiper, "Issues In Accelerator Controls", Proceedings of ICALEPCS 91, KEK, Tsukuba, Japan, pp.602 (1991)
- [3] EPICS Experimental Physics and Industrial Control System, http://epics.anl.gov/
- [4] MADOCA 制御システム、 http://www.spring8.or.jp/ja/about_ us/manage_structure/jasri/control_ system/madoca/
- [5] TANGO Cotrols, http://www.tango-controls.org/
- [6] LabVIEW, http://www.ni.com/ja-jp/shop/ labview.html
- [7] Vista Control Systems, https://www.vista-control.com/
- [8] PythonCA; https://pypi.python.org/ pypi/PythonCA/
- [9] SAD Strategic Accelerator Design, http://acc-physics.kek.jp/SAD/
- [10] LXI and VXI-11, http://www.lxistandard.org/about/ vxi-11-and-lxi.aspx
- [11] EDM Extensible Display Manager, http://ics-web.sns.ornl.gov/edm/ edmUserManual/
- [12] MEDM Motif Editor and Display Manager, http://www.aps.anl.gov/epics/ extensions/medm/index.php

- [13] CSS Control System Studio, http://controlsystemstudio.org/
- [14] Strip Tool, http://www.aps.anl.gov/epics/ extensions/StripTool/index.php
- [15] EPICS ArchiveViewer, http://ics-web. sns.ornl.gov/archive/viewer/ https://slacmshankar.github.io/ epicsarchiver_docs/archiveviewer. html
- [16] N. Kamikubota, et al., "Data Archive System for J-PARC Main Ring", Proceedings of IPAC'10, paper WEPEB001, p2680-2682 (2010)
- [17] T. Iitsuka, et al., "Advanced Applications of Archive Data for J-PARC MR", Proceedings of the 8th Annual Meeting of particle Accelerator Society of Japan, paper MOPS098, p.579 (2011)
- [18] N. Kamikubota, et al., "Plan to Develop Overall Status Screens for J-PARC Accelerator Complex", Proceedings of the 8th Annual Meeting of Particle Accelerator Society of Japan, paper MOPS089, p543 (2011)
- [19] The EPICS Archiver Appliance, https://slacmshankar.github.io/ epicsarchiver_docs/
- [20] CS-Studio Guide Archive System, http://cs-studio.sourceforge.net/ docbook/ch11.html https://ics-web.sns.ornl.gov/css/ devel.html#archiver
- [21] Cassandra PV Archiver, https://oss.aquenos.com/ cassandra-pv-archiver/
- [22] EPICS Channel Archiver, https://github.com/EPICSTools/ ChannelArchiver

- [23] Channel Archiver shell tools, https:// github.com/epicsdeb/carchivetools
- [24] Channel Archiver to Archiver Appliance data file converter, https://github.com/ mdavidsaver/ca2aa
- [25] Java Archive Viewer, https://github.com/slacmshankar/ epicsarchiverap_archiveviewer
- [26] K. Doi *et al.*, "Current status and future prospect of J-PARC main ring archive web viewer", Proceedings of the 14th Annual Meeting of Particle Accelerator Society of Japan, paper WEP103, (2017).
- [27] S. Yamada *et al.*, "Deployment of Archiver Appliance at J-PARC Main Ring", Proceedings of the 14th Annual Meeting of Particle Accelerator Society of Japan, paper WEP100, (2017).
- [28] N. Kamikubota *et al.*, "Network System Operation for J-PARC Accelarators", Proceedings of ICALEPCS 2017, Barcelona, Spain, paper THPHA047, pp.1470-1473 (2017)
- [29] Scientific Linux, http://www.scientificlinux.org
- [30] N. Kamikubota, et al., "J-PARC Control toward Future Reliable Operation", Proceedings of ICALEPCS 2011, Grenoble, France, paper MOPMS026, pp.378-381 (2011).
- [31] N. Kamikubota *et al.*, "Operation Experience and Migration of I/O Controllers for J-PARC Main Ring", Proceedings of PCa-PAC2016, Campinas, Brazil, paper TH-POPRPO09, pp.101-104 (2016).
- [32] F. Tamura, et al., "J-PARC Timing System", Proceedings of ICALEPCS 2003, Gyeongji, Korea, paper TU115, pp237 (2003).

- [33] J. Odagiri, et al., "Development of Embedded EPICS on F3RP61-2L", Proceedings of the 5th Annual Meeting of Particle Accelerator Society of Japan and the 33rd Linear Accelerator meeting in Japan, paper FO27 (2008).
- [34] EPICS Device and Driver Support for Yokogawa's F3RP71/F3RP61 PLC, http://www-linac.kek.jp/cont/ epics/f3rp61/
- [35] N. Kamikubota, et al., "Virtual IO Controllers at J-PARC MR using Xen", Proceedings of ICALEPCS 2011, Grenoble, France, paper WEPMU039, pp.1165-1167 (2011).
- [36] N. Kamikubota, "J-PARC MR 制御での仮 想マシンの応用", Proceedings of the 10th Annual Meeting of Particle Accelerator Society of Japan, paper SAP092 (2013).
- [37] N. Kamikubota, et al., "Improvement of Computer Systems for J-MARC MR Control", Proceedings of the 9th Annual Meeting of Particle Accelerator Society of Japan, paper WEPS117, pp.741, (2012)
- [38] S. Yamada, "J-PARC Maoin Ring への小型ファンレスサーバを用いた IOC の導入", Proceedings of the 13th Annual Meeting of Particle Accelerator Society of Japan, paper MOP092, pp.643 (2016).
- [39] S. Yamada, et al., "Renovation of Control Computers for J-PARC Main Ring", Proceedings of the 11th Annual Meeting of Particle Accelerator Society of Japan, paper SAP099, pp.782 (2014).