

インターシステムズ高可用性 ソリューション

Version 2023.1 2024-01-02

インターシステムズ高可用性ソリューション InterSystems IRIS Data Platform Version 2023.1 2024-01-02 Copyright © 2024 InterSystems Corporation All rights reserved.

InterSystems®, HealthShare Care Community®, HealthShare Unified Care Record®, IntegratedML®, InterSystems Caché®, InterSystems Ensemble® InterSystems HealthShare®, InterSystems IRIS®, および TrakCare は、InterSystems Corporation の登録商標です。HealthShare® CMS Solution Pack™ HealthShare® Health Connect Cloud™, InterSystems IRIS for Health™, InterSystems Supply Chain Orchestrator™, および InterSystems TotalView™ For Asset Management は、InterSystems Corporation の商標です。TrakCare は、オーストラリアおよび EU における登録商標です。

ここで使われている他の全てのブランドまたは製品名は、各社および各組織の商標または登録商標です。

このドキュメントは、インターシステムズ社(住所: One Memorial Drive, Cambridge, MA 02142)あるいはその子会社が所有する企業秘密および秘密情報を含んでおり、インターシステムズ社の製品を稼動および維持するためにのみ提供される。この発行物のいかなる部分も他の目的のために使用してはならない。また、インターシステムズ社の書面による事前の同意がない限り、本発行物を、いかなる形式、いかなる手段で、その全てまたは一部を、再発行、複製、開示、送付、検索可能なシステムへの保存、あるいは人またはコンピュータ言語への翻訳はしてはならない。

かかるプログラムと関連ドキュメントについて書かれているインターシステムズ社の標準ライセンス契約に記載されている範囲を除き、ここに記載された本ドキュメントとソフトウェアプログラムの複製、使用、廃棄は禁じられている。インターシステムズ社は、ソフトウェアライセンス契約に記載されている事項以外にかかるソフトウェアプログラムに関する説明と保証をするものではない。さらに、かかるソフトウェアに関する、あるいはかかるソフトウェアの使用から起こるいかなる損失、損害に対するインターシステムズ社の責任は、ソフトウェアライセンス契約にある事項に制限される。

前述は、そのコンピュータソフトウェアの使用およびそれによって起こるインターシステムズ社の責任の範囲、制限に関する一般的な概略である。完全な参照情報は、インターシステムズ社の標準ライセンス契約に記され、そのコピーは要望によって入手することができる。

インターシステムズ社は、本ドキュメントにある誤りに対する責任を放棄する。また、インターシステムズ社は、独自の裁量にて事前通知なしに、本ドキュメントに記載された製品および実行に対する代替と変更を行う権利を有する。

インターシステムズ社の製品に関するサポートやご質問は、以下にお問い合わせください:

InterSystems Worldwide Response Center (WRC)

Tel: +1-617-621-0700
Tel: +44 (0) 844 854 2917
Email: support@InterSystems.com

目次

イン	/ターシステムズ高可用性ソリューション	. 1
	1 InterSystems IRIS HA ソリューションにおける問題	. 1
	2 HA ソリューションを配備しない場合	. 2
	3 OS レベルのクラスタ HA	. 2
	4 仮想化プラットフォーム HA	. 3
	5 InterSystems IRIS ミラーリング	. 3
	6 HA ソリューションの機能の比較	. 4
	7フェイルオーバー方策での分散キャッシュの使用法	. 5
図-	一覧	
	図 1: フェイルオーバー・クラスタ構成	
	図 2: 仮想環境でのフェイルオーバー	. 3
	図 3: InterSystems IRIS ミラー	4

インターシステムズ高可用性ソリューション

高可用性 (HA) とは、計画的および計画外のダウンタイムの両方を最小限に抑えることで、システムやアプリケーションを操作可能な状態に維持し、きわめて高い確率でユーザがシステムやアプリケーションを利用できるようにするという目標を指します。 InterSystems IRIS には、独自の HA ソリューションが用意されています。 また、オペレーティング・システムのプロバイダが提供する一般的な HA ソリューションに簡単に統合されます。

システムの高い可用性を維持するための主要機能として、フェイルオーバーと呼ばれるものがあります。この手法では、障害が発生したプライマリ・システムをバックアップ・システムと入れ替えることで、プロダクションをバックアップ・システムに障害回避(フェイルオーバー)します。多くの HA 構成は災害復旧(DR)の機能も備えています。これは、HA 機能でシステムを利用可能な状態に維持できなくなったときに、システムの可用性を復元する機能です。

このページでは、InterSystems IRIS ベースのアプリケーションで使用可能な一般的な HA 方式の概要を示し、InterSystems IRIS HA ソリューションにおける問題について説明し、HA ソリューションの機能の比較を提示し、特定のフェイルオーバー方式での分散キャッシュの使用法を紹介します。

1 InterSystems IRIS HA ソリューションにおける問題

InterSystems IRIS® システムに有効な HA ソリューションを評価するときには、以下に示す 2 つの重要な問題について注意してください。

共有ストレージ

HA アーキテクチャの重要な原則は、単一障害点を排除することです。ほとんどの HA ソリューションは、共有ストレージ・コンポーネントに依存しています。これは、ストレージに障害が発生すると、システムの可用性を維持することが不可能になるというリスクを意味しています。ストレージ・レベルの冗長性により、このリスクをある程度は軽減できますが、ある種のデータ破損を持ち越す可能性があります。

これに対して、InterSystems IRIS ミラーリングでは、プライマリとバックアップの完全に独立したストレージ間で論理的なデータ・レプリケーションを使用します。これにより、単一障害点の問題を完全に排除し、ほとんどの種類のデータ破損を持ち越すことを回避しています。

ミラーリング以外のソリューションを使用しているときには、単一のストレージの障害が深刻な状況につながる可能性があります。このことから、ディスクの冗長化、データベースのジャーナリング ("データ整合性ガイド"の "ジャーナリング" の章を参照してください)、および優れたバックアップ手順 ("データ整合性ガイド"の "バックアップとリストア" の章を参照してください) を、これらの手法と必ず組み合わせます。このような対応が、ディスクの障害による影響を軽減するうえで重要であるからです。

· InterSystems IRIS のアップグレード

多くの HA ソリューションは、全体的な可用性を損なうことなく、特定のコンポーネント・システムの計画的ダウンタイムに対応できます。ただし、プロダクションの InterSystems IRIS インスタンスをアップグレードするには、かなりのダウンタイムが必要になります。

しかし InterSystems IRIS ミラーリングでは、アプリケーション・データとは別のデータベースにアプリケーション・コード、クラス、およびルーチンを保持していれば、最小のダウンタイムで InterSystems IRIS をアップグレードできます。一方、ミラーリング以外の HA ソリューションでは、InterSystems IRIS のシャットダウンが必要なメンテナンスや InterSystems IRIS のアップグレードのダウンタイム時間帯について、慎重な計画の策定が必要です。

2 HA ソリューションを配備しない場合

InterSystems IRIS データベースの構造的な整合性と論理的な整合性は、ライト・イメージ・ジャーナリング、データベース・ジャーナリング、およびトランザクション処理といった組み込みの機能によって、常にプロダクション・システムの障害から保護されています。これらの機能の詳細は、"データ整合性ガイド"の "データ整合性の概要"の章を参照してください。しかし、HAソリューションを配備していないと、障害の原因や、原因の特定および解決の能力によっては、多大なダウンタイムを招くことがあります。業務上それほど重要ではない多くのアプリケーションでは、このリスクは許容できるかもしれません。

この方法を採用するお客様は、以下の特質を備えています。

- ・ ジャーナリングやバックアップとリストアなどの明確で詳細な運用面のリカバリ手順。
- · ディスクの冗長性(RAID やディスク・ミラーリング)。
- ハードウェアをすばやく入れ替えることができる能力。
- すべてのベンダとの年中無休のメンテナンス契約。
- ・ 障害に起因して発生するある程度のダウンタイムに対する管理上の受容とアプリケーション・ユーザの許容。

3 OS レベルのクラスタ HA

オペレーティング・システム・レベルで提供されている一般的な HA ソリューションに、フェイルオーバー・クラスタがあります。このソリューションでは、共有ストレージおよびアクティブ・メンバに向けられるクラスタ IP アドレスを使用し、プライマリ・プロダクション・システムをスタンバイ・システム (通常は、プライマリと同等のシステム) で補完します。プロダクション・システムに障害が発生すると、スタンバイ・システムは、それまで障害が発生したプライマリ・システムで実行されていたプログラムとサービスを引き継ぐことで、プロダクションのワークロードを引き受けます。スタンバイには、障害が発生したプライマリ・システムがリストアされるまでの間、通常のプロダクション・ワークロードを処理できるだけの能力が必要になります。スタンバイ・システムがプライマリ・システムになって、障害からリストアされたプライマリ・システムがスタンバイ・システムになる構成も可能です。

InterSystems IRIS は、("インターシステムズのサポート対象プラットフォーム" で説明されている) サポート対象プラットフォームのフェイルオーバー・クラスタ・テクノロジと簡単に統合できるように設計されています。 InterSystems IRIS インスタンスは、クラスタの共有ストレージ・デバイスにインストールして、そのインスタンスが両方のクラスタ・メンバに認識されるようにします。その後で、このインスタンスをクラスタ構成に追加して、フェイルオーバーの構成要素としてスタンバイで自動的に再起動されるようにします。フェイルオーバー後の再起動時、システムは自動的に通常のスタートアップ・リカバリを実行し、障害が発生したシステムで InterSystems IRIS が再起動された場合とまったく同じように構造的な整合性と論理的な整合性が維持されます。複数の InterSystems IRIS インスタンスを単一クラスタにインストールすることもできます (必要な場合)。

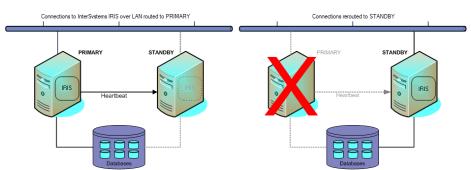


図 1: フェイルオーバー・クラスタ構成

4 仮想化プラットフォーム HA

仮想化プラットフォームには、一般に HA 機能が備わっています。多くの場合、その HA 機能でゲスト・オペレーティング・システムと、それを実行しているハードウェアの両方の状態を監視します。そのどちらかに障害が発生すると、仮想化プラットフォームは障害が発生した仮想マシンを自動的に再起動します。必要に応じて、代替のハードウェア上で再起動することもあります。InterSystems IRIS インスタンスは、再起動時に通常のスタートアップ・リカバリを自動的に実行し、物理サーバで InterSystems IRIS が再起動された場合とまったく同じように構造的な整合性と論理的な整合性が維持されます。

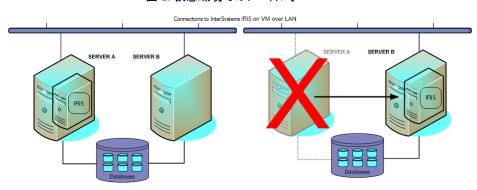


図 2: 仮想環境でのフェイルオーバー

仮想化 HA は、仮想化プラットフォームのインフラストラクチャに組み込まれているため、非常にわずかな作業で構成できる (構成作業がまったく必要ないこともある) という利点があります。さらに、仮想化プラットフォームでは、仮想マシンをメンテナンス目的で代替のハードウェアに計画的に再配置することもできます。これにより、例えば、物理サーバのアップグレードをダウンタイムなしで実行できます。

5 InterSystems IRIS ミラーリング

自動フェイルオーバーを備えた InterSystems IRIS ミラーリングは、HA に別の手法を採用しています。この手法では、完全に独立したシステム間での論理的なデータ・レプリケーションによって、共有ストレージにおける単一障害点のリスクを回避し、ほとんどすべて(システム、ストレージ、およびネットワーク)の障害シナリオで、プロダクションは即座に代替のInterSystems IRIS インスタンスにフェイルオーバーできるようになります。

InterSystems IRIS ミラーでは、プライマリ・フェイルオーバー・メンバと呼ばれる 1 つの InterSystems IRIS インスタンスが プロダクション・データベースへのアクセスを提供します。別のホスト上のバックアップ・フェイルオーバー・メンバと呼ばれるもう 1 つのインスタンスは、プライマリと同期的に通信して、プライマリのジャーナル・レコードを取得し、レコードの受信を通知し、そのレコードを同じデータベースのバックアップ側専用のコピーに適用します。この方法では、バックアップが プライマリから最新のジャーナル・ファイルを受け取っているかどうかについて、プライマリとバックアップの両方が常に認識しているため、バックアップとプライマリのデータベースを正確に同期できるようになります。

これにより、プライマリが停止したときに、ミラーはデータを損失することなく、すばやく自動的にバックアップにフェイルオーバーできます。3番目のシステム (アービター) は、プライマリが応答しなくなったときに、バックアップによる引き継ぎが必要かどうかの判断を支援します。フェイルオーバー・メンバが共有する仮想 IP アドレスや分散キャッシュ・クラスタなどのメカニズムにより、アプリケーションの接続は新しいプライマリにリダイレクトされます。フェイルオーバー・プロセスはわずか数秒で完了するため、このプロセスに気付くユーザはほとんどいないでしょう。また、バックアップは専用のデータベースのコピーを保持しているため、プライマリとプライマリのストレージに全体的な障害が発生しても、データベースが利用不可の状態になることはありません。実際、バックアップが最新のジャーナル・データを得られなかったとしても、バックアップのミラー・エージェントは、プライマリのホストがオンラインであれば、そのホストからジャーナル・データを取得できます。

フェイルオーバー後に、以前のプライマリを稼働状態にリストアすると、そのプライマリはバックアップになり、そのデータベースは新しいプライマリのデータベースに合わせて同期され、ミラーは完全な HA 機能を取り戻します。その後で、それぞれのシステムを元の役割に戻すことも、新しい配置を維持することもできます。

ミラーには、災害復旧 (DR) 非同期メンバを含めることもできます。このメンバには、プライマリのコピーが非同期的に維持されます。DR 非同期はフェイルオーバー・メンバに昇格させることができます。例えば、障害が発生したプライマリを短時間で稼働状態にリストアできないときや、(物理的に分離されている場合は)データ・センタの障害などで両方のフェイルオーバー・メンバがダウンする停止状態からの災害復旧の際には、DR 非同期がバックアップになります。最後に、ミラーにはレポート非同期メンバを含めることができます。このメンバは、ビジネス・インテリジェンスおよびデータ・ウェアハウジングを目的としたプロダクション・データベースの非同期コピーを維持します。

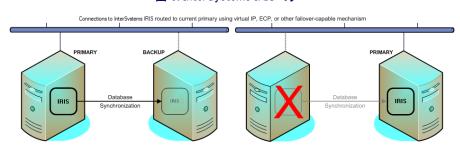


図 3: InterSystems IRIS ミラー

ミラーリングは、仮想化プラットフォーム HA と併用すると、ハイブリッド型 HA 手法も作成できます。この手法では、システム・レベルまたは OS レベルで発生する計画外停止に仮想化プラットフォームで対応し、すべての計画的停止と計画外データベース停止 (InterSystems IRIS 停止とストレージ障害の両方を含む) には、自動フェイルオーバーを通じたミラーリングで対処します。

InterSystems IRIS ミラーリング (DR 機能を含む) の詳細は、"高可用性ガイド" の "ミラーリング" の章を参照してください。

6 HA ソリューションの機能の比較

以下の表では、HA ソリューションのミラーリング、クラスタリング、および仮想化について、大まかな機能を比較しています。

機能	InterSystems IRIS ミラーリング	OS レベルのクラスタリング	仮想化プラットフォーム HA
マシンの停電後ま たはクラッシュ後の フェイルオーバー	マシンの障害をシームレスに 処理します。	マシンの障害をシームレスに 処理します。	物理マシンと仮想マシンの障害をシームレスに処理します。
ストレージの障害と データの破損から の保護	組み込みのレプリケーション により、ストレージの障害を防 止します。論理レプリケーショ ンにより、ほとんどの種類の データ破損の持ち越しを回避 します。	共有ストレージ・デバイスに依存するため、障害が深刻な状況を発生させます。ストレージ・レベルの冗長性を選択できますが、ある種のデータ破損を持ち越す可能性があります。	共有ストレージ・デバイスに依存するため、障害が深刻な状況を発生させます。ストレージ・レベルの冗長性を選択できますが、ある種のデータ破損を持ち越す可能性があります。

機能	InterSystems IRIS ミラーリング	OS レベルのクラスタリング	仮想化プラットフォーム HA
InterSystems IRIS のシャットダウン、 ハング、またはク ラッシュ後のフェイ ルオーバー	高速な検出とフェイルオー バーが組み込まれています。	InterSystems IRIS の停止後 にフェイルオーバーするよう に構成できます。	InterSystems IRIS の停止後 にフェイルオーバーするよう に構成できます。
InterSystems IRIS のアップグレード	最小限のダウンタイムで InterSystems IRIS のアップグ レードが可能です。*	InterSystems IRIS のアップグレードには、ダウンタイムが必要です。	InterSystems IRIS のアップグレードには、ダウンタイムが必要です。
アプリケーションの 平均リカバリ時間	通常、フェイルオーバーの時間は数秒間です。	フェイルオーバーには数分間 かかることがあります。	フェイルオーバーには数分間 かかることがあります。
外部ファイルの同期化	データベースのみがレプリケートされます。外部ファイルについては、外部ソリューションが必要になります。	すべてのファイルを両方の ノードで使用できます。	フェイルオーバー後にすべて のファイルを使用できます。

^{*}アプリケーション・データを格納するデータベースとは別のデータベースに、アプリケーション・コード、クラス、およびルーチンが保持される構成が必要になります。

7 フェイルオーバー方策での分散キャッシュの使用法

HA に向けてどの手法を採用する場合でも、エンタープライズ・キャッシュ・プロトコル (ECP) に基づいた分散キャッシュ・クラスタを使用することで、ユーザとデータベース・サーバとを分離するレイヤを実現できます。データ・サーバに障害が発生しても、ユーザ側ではクラスタのアプリケーション・サーバとの接続が維持されます。この停止の間にデータに頻繁にアクセスするユーザ・セッションと自動トランザクションは、フェイルオーバーの完了または障害が発生したシステムの再起動によってデータ・サーバが再び利用可能になるまで一時停止状態になります。

なお、HAの計画に分散キャッシュを追加することでシステムが複雑になり、新たな障害点が発生することには注意を要します。

分散キャッシュの詳細は、"スケーラビリティ・ガイド" の "InterSystems 分散キャッシュによるユーザ数に応じたシステムの水平方向の拡張" を参照してください。