시작하기
Novus

NetApp
November 03, 2026

This PDF was generated from https://docs.netapp.com/ko-kr/novus/get-started/learn-novus.html on November 03, 2026. Always check docs.netapp.com for the latest.

목차

시작하기 . . . 1
- Novus 시스템에 대해 알아보세요 . . . 1
  - Novus 스토리지 시스템에 대해 알아보세요 . . . 1
  - Novus 스토리지 시스템 아키텍처 . . . 4
  - Novus 스토리지 시스템 환경 및 처리 . . . 5
- Novus 요구 사항 . . . 7
  - ONTAP 데이터 서버 . . . 7
  - Novus Data Director . . . 8
  - Novus 클라이언트 . . . 8
  - 관련 정보 . . . 9
- Novus 스토리지 시스템 구축 사례 . . . 9
  - 스토리지 클러스터 연결 . . . 9
  - 고성능 스토리지(HPS) 네트워크 아키텍처 . . . 9

시작하기

Novus 시스템에 대해 알아보세요

Novus 스토리지 시스템에 대해 알아보세요

NetApp Novus는 대규모 AI의 요구 사항을 충족하도록 구축된 강력한 스토리지 시스템입니다. 이는 엔터프라이즈 스토리지에 대한 NetApp의 경험을 학습 및 추론에 필요한 초고성능 인프라로 확장합니다. 효과적인 관리와 최적의 성능을 위해서는 관리 구조 및 구성 옵션을 이해하는 것이 매우 중요합니다.

개요

NetApp Novus는 최신 AI 워크로드에 필요한 처리량과 확장성을 위해 설계된 스케일아웃 파일 스토리지 시스템 솔루션입니다. 이 솔루션은 여러 개의 독립적인 ONTAP 스토리지 클러스터를 클라이언트가 하나의 파일 시스템으로 인식하는 단일 네임스페이스로 결합합니다. Novus는 메타데이터와 파일 데이터를 분리하는 병렬 NFS(pNFS)를 기반으로 구축되었습니다. 전용 메타데이터 서비스가 네임스페이스를 관리하는 동안 스토리지 클러스터는 파일 데이터를 클라이언트에 병렬로 직접 제공합니다. 이를 통해 단일 스토리지 클러스터의 처리량 한계를 제거하여 시스템의 데이터 전송 속도를 더 이상 제한하지 않습니다.

Novus 배포는 스토리지 클러스터를 추가하는 것만으로 간단하게 확장할 수 있습니다. 각각의 새 클러스터는 전체 대역폭과 용량을 네임스페이스에 추가하므로, 클라이언트 리마운트나 운영 중단 리밸런싱 없이 시스템이 확장됨에 따라 전체 처리량이 증가합니다. 메타데이터 서비스는 데이터 서버와 별도로 확장되므로 워크로드에 맞춰 네임스페이스 크기와 메타데이터 성능을 확장할 수 있습니다. Novus는 각 스토리지 노드를 최대 속도로 실행하고 대규모 환경에서도 구성 요소 장애를 일상적이고 중단 없는 방식으로 처리하도록 설계되었습니다. 주요 목표는 시스템 규모가 매우 커지더라도 컴퓨팅으로의 데이터 흐름을 유지하는 것입니다.

클라이언트는 표준 NFS 클라이언트를 사용하므로 Novus를 대규모 GPU 및 컴퓨팅 클러스터에 쉽게 적용할 수 있습니다. 또한 Novus는 멀티 테넌트이므로 하나의 배포로 여러 격리된 고객이나 워크로드를 호스팅할 수 있으며, 각각 고유한 개별 네임스페이스를 가집니다. 또한 검증된 ONTAP의 데이터 관리 및 보호 기능을 기반으로 구축되었습니다. 고객에게 이는 GPU를 계속 가동하고, 각 노드에서 더 많은 성능을 얻어 인프라 비용을 낮추며, 단일 네임스페이스에서 매우 큰 데이터 세트를 지원할 수 있는 스토리지를 의미합니다.

Novus는 대규모로 AI 및 기타 데이터 집약적인 워크로드를 실행하는 조직에 도움을 줄 수 있습니다. 여기에는 일반적으로 네오클라우드, GPU-as-a-service 제공업체, 소버린 클라우드, 하이퍼스케일러는 물론 AI 학습 및 추론을 실행하는 대기업 및 연구 기관이 포함됩니다. Novus는 초당 수 테라바이트의 처리량이 필요하고 컴퓨팅과 함께 스토리지를 확장하고자 하는 고성능 컴퓨팅 또는 미디어 처리를 사용하는 모든 고객에게 유용할 수 있습니다.

시스템 설계 원칙

Novus는 몇 가지 핵심 원칙을 기반으로 설계 및 구축되었습니다. 이러한 기본 아키텍처 선택은 성능, 확장성 및 복원력을 향상시킵니다. 이는 GPU 활용도를 높이는 고성능 스토리지가 필요하면서도 인프라 비용을 절감하고자 하는 고객에게 도움이 됩니다.

엑사스케일 지원 스토리지

Novus는 엑사스케일급 소프트웨어 정의 스토리지 기반 스택으로 설계되었습니다. 수평 확장이 가능한 pNFS 메타데이터 서버와 분리되고 분산된 데이터 서버를 결합합니다.

기존 **ONTAP** 클러스터 한계를 뛰어넘는 처리량

기존에는 단일 ONTAP 클러스터의 경우 컨트롤러 수와 상호 연결 대역폭에 따라 고정된 처리량 한계에 도달합니다.

AI 학습 및 추론에는 단일 ONTAP 클러스터로는 도달할 수 없는 처리량이 필요합니다.

클러스터를 추가하여 확장

Novus는 각각 하나의 HA 쌍만큼 작은 여러 개의 독립적인 ONTAP 클러스터를 단일 네임스페이스로 결합합니다. 각각의 새로운 클러스터는 전체 대역폭을 제공하므로 전체 처리량이 선형적으로 증가합니다. 클라이언트는 리마운트할 필요가 없으며 플릿은 재조정할 필요가 없습니다.

별도로 확장되는 메타데이터

메타데이터 서비스 계층과 샤딩된 메타데이터 저장소는 각각 1개에서 1,000개 이상의 인스턴스로 확장될 수 있습니다. 메타데이터 용량과 요청 속도는 사용되는 데이터 노드 수에 따라 달라지지 않습니다.

회선 속도 데이터 노드

각 데이터 노드는 읽기 시에는 NIC 최대 속도로, 쓰기 시에는 NVMe 최대 속도로 작동해야 합니다. 노드별로 사용되지 않는 처리량은 불필요한 하드웨어 및 비용 낭비로 이어집니다.

복원력을 주요 설계 제약 조건으로

1,000개 이상의 스토리지 노드가 있는 규모에서는 장애가 드물지 않습니다. 복원력은 설계 시 우선적으로 고려해야 할 사항이며, 운영상의 부가적인 고려 사항이 아닙니다.

네트워크 파일 시스템**(NFS)** 구현

Novus는 네트워크 파일 시스템(NFS) 프로토콜의 소프트웨어 정의 구현입니다. 메타데이터와 데이터 경로를 분리하기 위해 NFSv4, 특히 병렬 NFS(pNFS) 확장을 사용합니다. 클라이언트는 표준 NFS 클라이언트를 사용하여 NFSv4로 Novus Data Director(NDD)에 액세스하는 동시에, NFSv3를 사용하여 ONTAP 데이터 서버에서 데이터에 직접 액세스할 수 있습니다.

병렬 네트워크 파일 시스템**(pNFS)**

병렬 NFS(pNFS)는 NFSv4.1에서 도입된 기능으로, 파일 메타데이터 관리와 파일 데이터 접근을 분리합니다. NFS 서버는 메타데이터 작업을 처리하고 클라이언트에게 파일 데이터가 저장된 위치에 대한 정보를 제공합니다. 따라서 클라이언트는 모든 읽기 및 쓰기 작업을 단일 서버를 통해 전송하는 대신, 전용 스토리지 장치와 데이터 서버에서 데이터에 직접 접근할 수 있습니다.

NFS 서버는 각 파일의 데이터가 어떻게 구성되고 클라이언트가 어떻게 접근할 수 있는지를 설명하는 레이아웃을 제공합니다. 레이아웃 및 스토리지 구성에 따라 클라이언트는 하나 이상의 데이터 서버와 병렬로 통신할 수 있습니다. 이는 데이터 전송 성능을 향상시키고 메타데이터 서버의 데이터 처리 부하를 줄입니다.

pNFS는 파일, 블록, 오브젝트 및 플렉서블 파일 등 여러 레이아웃 유형을 지원합니다. 각 유형은 파일 데이터를 기본 스토리지에 매핑하는 방식과 클라이언트가 해당 데이터에 액세스하는 방식을 다르게 정의합니다. Novus는 플렉서블 파일 레이아웃을 사용합니다.

pNFS의 유연한 파일 레이아웃은 최근 레이아웃 옵션에 추가된 기능입니다. 이 기능은 여러 데이터 서버에 분산 저장된 데이터를 설명할 수 있는 유연한 파일 기반 레이아웃을 제공하며, 미러링된 복사본도 지원합니다. 클라이언트는 레이아웃 정보를 사용하여 액세스에 적합한 데이터 서버 경로를 선택합니다. 이를 통해 배포 환경에서 스토리지 구성 및 워크로드 요구 사항에 맞춰 데이터 배치 및 액세스 동작을 조정할 수 있습니다.

주요 구성 요소

pNFS 표준과 NetApp의 엔터프라이즈 스토리지 전문 기술을 기반으로 구축된 두 가지 주요 Novus 구성 요소가 있습니다.

ONTAP 데이터 서버

ONTAP 데이터 서버는 Novus 데이터 플레인을 구현합니다. 파일 데이터를 저장하고 NFS 클라이언트에 제공합니다. Novus 네임스페이스는 파일 데이터를 여러 ONTAP 클러스터에 분산할 수 있으며, 하나의 ONTAP 클러스터는 여러 네임스페이스를 지원할 수 있습니다.

Novus Data Director (NDD)

Novus Data Director는 Novus 메타데이터 플레인을 제공합니다. 이 디렉터는 네임스페이스 메타데이터를 관리하고, 메타데이터 작업에 대한 클라이언트 요청을 처리하며, ONTAP 클러스터 전체에 파일 데이터가 저장되는 위치를 설명하는 레이아웃을 클라이언트에 제공합니다. 클라이언트는 pNFS와 함께 NFSv4.2를 사용하여 NDD와 상호 작용하며, 실제 파일 데이터는 ONTAP에서 직접 액세스됩니다.

이러한 구성 요소와 이들이 함께 작동하는 방식에 대한 자세한 내용은 "Novus 아키텍처"을(를) 참조하십시오.

추가 기술 및 개념

Novus와 그 기반 기술과 관련된 몇 가지 추가적인 개념이 있습니다.

네임스페이스

네임스페이스는 리소스를 구성하고 식별하는 논리적 구조로, 정의된 범위 내에서 일관되게 참조할 수 있도록 합니다. NFSv4에서 네임스페이스는 클라이언트에 제공되는 파일 및 디렉터리의 계층 구조이며, 클라이언트가 경로를 사용하여 탐색할 수 있는 내보낸 파일 시스템에 대한 통합된 보기를 제공합니다. 각 NDD 네임스페이스에는 자체 메타데이터 서버 인스턴스가 있습니다.

연합

페더레이션은 독립적인 시스템들을 연결하여 서로 협력하면서도 개별적으로 관리될 수 있도록 하는 기술입니다. 이는 ID, 애플리케이션 서비스, 네트워크, 데이터베이스 및 기타 리소스에 적용될 수 있습니다. 데이터 공급자와 함께 사용될 경우, 페더레이션을 통해 사용자 또는 애플리케이션은 통합된 인터페이스를 통해 여러 소스의 데이터에 접근할 수 있으며, 공급자는 데이터에 대한 제어권을 유지하면서 상호 운용성을 지원하고 정보의 중앙 집중화 또는 중복 필요성을 줄일 수 있습니다.

샤딩

샤딩은 데이터베이스의 데이터를 여러 서버에 분산시키는 기술로, 각 서버는 데이터의 일부를 저장하고 제공합니다. 이를 통해 스토리지와 쿼리 부하를 분산시켜 용량과 성능을 향상시킬 수 있습니다.

보더 게이트웨이 프로토콜

BGP(Border Gateway Protocol)는 인터넷을 구성하는 네트워크인 자율 시스템 간에 도달 가능성 정보를 교환하고 라우팅 정책 및 속성을 사용하여 경로를 선택하는 라우팅 프로토콜입니다. Novus는 멀티테넌트 아키텍처를 지원하기 위해 BGP를 사용합니다.

확장 가능한 분산 메타데이터 저장소

확장 가능한 분산 메타데이터 저장소는 여러 노드에 걸쳐 메타데이터를 관리하여 고가용성, 내결함성 및 효율적인 액세스를 보장하는 시스템입니다. Novus에서 Novus Data Director(NDD)는 네임스페이스 메타데이터를 처리하고 클라이언트에게 파일 데이터에 액세스하기 위한 레이아웃을 제공하기 위해 확장 가능한 분산 메타데이터 저장소(또는 간단히 메타데이터 저장소)를 구현합니다.

관련 정보

- "RFC 8435: 병렬 NFS(pNFS) 유연 파일 레이아웃"
- "RFC 8178: NFSv4 확장 및 마이너 버전에 대한 규칙"
- "RFC 8881: 네트워크 파일 시스템(NFS) 버전 4 마이너 버전 1 프로토콜"

- "RFC 7862: 네트워크 파일 시스템(NFS) 버전 4 마이너 버전 2 프로토콜"

Novus 스토리지 시스템 아키텍처

Novus 아키텍처는 Novus Data Director(NDD) 인스턴스와 ONTAP 데이터 서버로 구성됩니다. ONTAP 데이터 서버는 데이터 경로를 지원하고, NDD는 Parallel NFS(pNFS)를 통해 메타데이터와 클라이언트 액세스를 관리합니다.

ONTAP 데이터 서버

데이터 서버는 Novus를 위해 특별히 구축된 ONTAP 클러스터입니다. 이들은 Novus 데이터 플레인을 구현하고 파일 데이터를 저장하며 NFS 클라이언트에 제공합니다. Novus 네임스페이스는 파일 데이터를 여러 ONTAP 클러스터에 분산할 수 있으며, 하나의 클러스터는 여러 다른 네임스페이스를 지원할 수 있습니다. 이러한 유연성을 통해 필요에 따라 데이터 서버를 추가하여 용량과 성능을 확장할 수 있습니다.

클라이언트는 맞춤형 NetApp 소프트웨어 없이 표준 NFS 클라이언트를 사용하여 ONTAP 데이터 서버에 액세스합니다. 클라이언트는 Novus Data Director에서 파일 레이아웃을 받은 후 NFSv3 및 선택적으로 RDMA를 통해 ONTAP 데이터 서버에서 파일 데이터를 직접 읽고 쓸 수 있습니다. 대용량 데이터는 Novus Data Director를 거치지 않으므로 데이터 트래픽은 데이터 서버 전체에서 병렬로 전송됩니다.

데이터 서버는 네임스페이스 관리에 참여하지 않습니다. 각 파일의 데이터를 ONTAP 볼륨에 백업 파일로 저장합니다. ONTAP 데이터 서버는 디렉터리 트리나 파일이 데이터 서버 전체에 스트라이프되는 방식 등 Novus 네임스페이스 메타데이터를 유지 관리하지 않습니다.

NetApp Novus용 AFF A90은 ONTAP을 실행하는 Novus를 위해 구축된 AFF A90의 한 버전입니다. 특징은 다음과 같습니다.

- 추가 듀얼 NVRAM 카드
- 고대역폭 네트워크 어댑터
- 표준 ONTAP HA 쌍으로 구성됨
- RAID-DP 또는 RAID-TEC로 데이터를 보호합니다.

표준 ONTAP 클러스터는 Novus 데이터 서버로 사용할 수 없으며, Novus 전용으로 구축된 플랫폼만 지원됩니다.

Novus Data Director

Novus Data Director(NDD)는 pNFS 아키텍처에서 메타데이터 서버(MDS) 역할을 구현한 것으로, Novus 메타데이터 플레인을 제공합니다. _MDS 호스트_는 Linux를 실행하는 하나의 물리적 서버와 MDS 프로토콜 서비스 및 메타데이터 저장소로 구성됩니다.

NDD는 각 네임스페이스를 클라이언트에게 단일 파일 시스템으로 제공합니다. NDD는 파일 및 디렉터리, 파일 속성, 각 파일의 데이터가 저장된 위치의 매핑, 클라이언트 액세스를 조정하는 데 필요한 프로토콜 상태 등 네임스페이스 메타데이터를 소유합니다. 클라이언트는 가상 IP 주소를 통해 네임스페이스를 마운트하고 병렬 NFS(pNFS)와 함께 NFSv4.2를 사용하여 NDD와 통신합니다. NDD는 조회, 파일 생성, 속성 변경 등 모든 메타데이터 작업을 처리합니다. 클라이언트가 파일을 열면 NDD는 클라이언트에게 파일 데이터가 저장된 데이터 서버를 알려주는 pNFS Flexible File 레이아웃을 제공합니다. 그런 다음 클라이언트는 ONTAP 데이터 서버와 직접 읽기 및 쓰기 작업을 수행할 수 있으며, NDD는 메타데이터 경로에는 있지만 데이터 경로에는 없습니다.

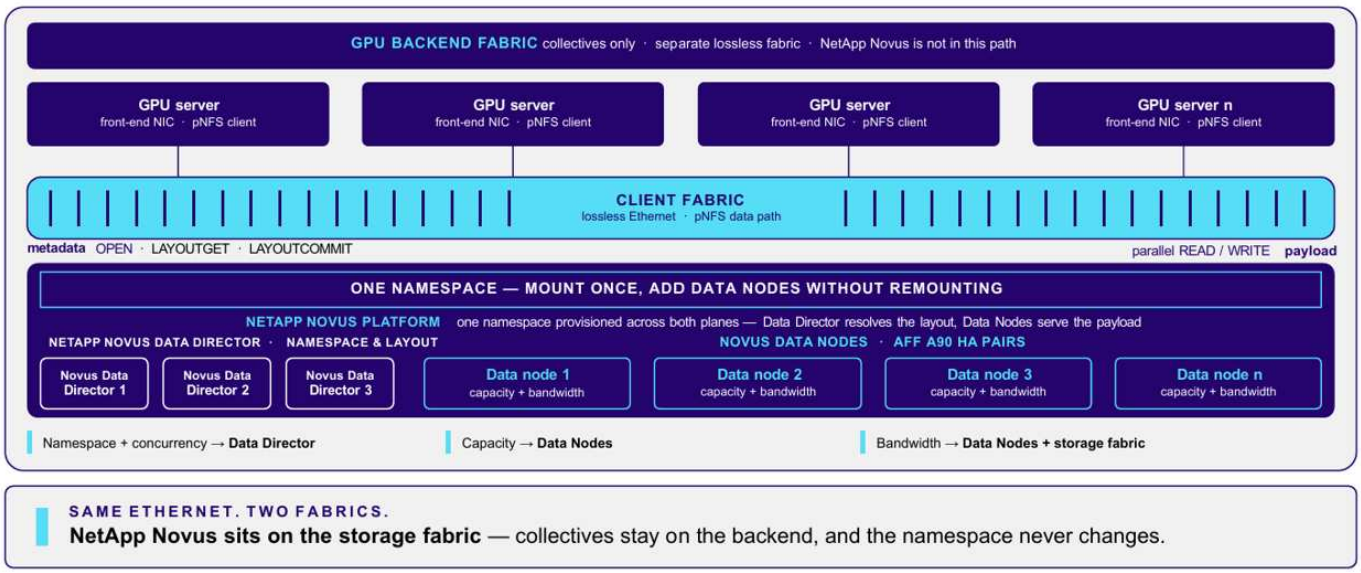
NDD는 최소 3대 이상의 전용 서버 클러스터에서 실행되는 소프트웨어로 구현됩니다. 이는 메타데이터 서버 프로세스를 암호화된 로컬 스토리지에 네임스페이스 메타데이터를 저장하는 복제된 분산 데이터베이스와 결합합니다. 각

네임스페이스는 이러한 서버 중 여러 대에서 자체 메타데이터 서버 프로세스를 실행합니다. 모든 정상 서버는 네임스페이스의 가상 IP 주소를 알리며, 이는 클라이언트 부하를 분산시키고 클라이언트가 재마운트 없이 장애 조치를 수행할 수 있게 해줍니다. 권위 있는 메타데이터가 복제된 데이터베이스에 존재하므로, 서버에 장애가 발생하여 다시 시작하더라도 네임스페이스 상태를 잃지 않습니다.

ONTAP 클러스터의 데이터 배치는 NDD가 제어합니다. NDD는 데이터 서버의 레지스트리를 유지하고, 경량 NFS 프로브를 사용하여 각 데이터 서버가 사용 가능한지 확인하며, 각 서버의 여유 용량을 추적합니다. 파일이 생성되면 NDD는 데이터 서버를 선택하고, NFS를 통해 배킹 파일을 생성하며, 해당 위치를 기록합니다. 데이터 서버를 사용할 수 없게 되면 NDD는 해당 서버에 새 데이터를 배치하는 것을 중지하고 해당 서버를 가리키는 클라이언트 레이아웃을 회수합니다.

Novus 배포

다음 그림은 일반적인 Novus 배포를 개략적으로 보여줍니다. 주요 특징으로는 여러 개의 Novus Data Director와 ONTAP 데이터 서버 노드가 있는 단일 네임스페이스를 들 수 있습니다. 이 아키텍처는 백엔드 GPU 서버를 지원하여 높은 가용성과 낮은 지연 시간을 제공합니다.



Novus 스토리지 시스템 환경 및 처리

Novus 환경 및 처리 방식에는 여러분이 이해해야 할 몇 가지 중요한 측면이 있습니다.

Novus Data Director와 ONTAP 데이터 서버 내부 통신

Novus Data Director는 파일 액세스 및 관리를 지원하기 위해 ONTAP 데이터 서버와 통신합니다. 이러한 통신은 대부분 ONTAP 서버보다는 NDD에서 시작됩니다.

ONTAP 데이터 서버 탐색

Novus Data Director는 사용 가능한 데이터 서버가 무엇인지 탐색해야 합니다. ONTAP은 Novus Data Director와의 통신을 절대 시작하지 않습니다. 운영자 또는 툴은 시작 시 사용되는 `mds.conf` 구성 파일을 통해 각 데이터 서버를 등록합니다. 데이터 서버는 `mds-admin ds add` 명령을 사용하여 수동으로 추가할 수도 있습니다. 각 데이터 서버는 호스트, 엑스포트, 포트, 상태 및 용량 등을 포함하여 분산 메타데이터 저장소의 행으로 표시됩니다.

ONTAP 데이터 서버 가용성

각 ONTAP 데이터 서버의 가용성을 확인하는 데에는 여러 가지 프로세스가 사용됩니다.

하트비트

MDS는 TCP를 통해 각 온라인 데이터 서버로 NFSv3 NULL RPC 호출을 보냅니다. 기본적으로 하트비트 메시지를 사용하여 5초마다 이 작업을 수행합니다.

오프라인으로 전환하기

연속으로 일정 횟수 이상 오류가 발생하면 데이터 서버는 오프라인으로 표시됩니다. MDS는 더 이상 해당 서버에 새 파일을 배치하지 않고 클라이언트에게 해당 서버를 가리키는 레이아웃을 반환하도록 알립니다.

돌아오기

연속적으로 충분한 수의 성공적인 탐색이 이루어지면 온라인 상태로 복귀합니다. 쿨다운 기간은 상태가 반복적으로 전환되는 것을 방지합니다.

클라이언트 오류는 포함되지 않습니다

클라이언트가 오류를 보고하면 로그에만 기록됩니다. ONTAP 데이터 서버의 상태는 프로브만으로 판단됩니다.

ONTAP 페일오버는 보이지 않습니다

ONTAP HA 쌍이 테이크오버를 수행하는 경우 MDS는 프로브 타임아웃을 통해서만 이를 감지합니다.

ONTAP 데이터 서버 데이터 콘텐츠

NDD는 ONTAP에 무엇을 저장하는지 묻지 않습니다. 모든 배킹 파일을 생성하기 때문에 이미 알고 있습니다:

- 파일이 생성되면 MDS는 데이터 서버를 선택하고 해당 서버에 백업 파일을 생성한 다음, 분산 메타데이터 저장소의 스트라이프 매핑에 결과를 저장합니다. 스트라이프 매핑에는 각 스트라이프와 미러를 보유하는 데이터 서버 및 NFS 파일 핸들이 기록됩니다.
- ONTAP의 백킹 파일은 NDD에서 특정 이름 형식을 갖습니다.
- 용량은 NDD가 마운트된 각 내보내기에 대해 statvfs()를 사용하여 ONTAP에서 읽는 유일한 운영 값입니다.
- 파일 크기는 ONTAP에 대해 검증되지 않습니다. 클라이언트의 레이아웃 커밋을 기준으로 결정됩니다.

NDD 클러스터의 고가용성 및 복원력

Novus Data Director를 기반으로 하는 메타데이터 플레인은 시스템의 높은 가용성과 복원력을 보장합니다.

클러스터 디자인

Novus는 NDD 서비스의 고가용성과 내결함성을 보장하기 위해 멀티 호스트 클러스터를 사용합니다.

장애 도메인이 **3**개 있는 호스트 **3**개

최소 NDD 클러스터 구성은 물리적 호스트 3대 또는 별도의 서버에 배포된 가상 머신(VM) 3대입니다. 각 호스트는 하나의 MDS 프로세스와 하나의 메타데이터 저장소 노드를 실행합니다. 이 클러스터는 호스트 하나에 장애가 발생하더라도 계속 작동하도록 설계되었습니다.

모든 복제본은 서비스합니다

모든 MDS 복제본은 대기 모드로 지정되지 않고 동시에 클라이언트를 처리합니다. 모든 정상 복제본은 BGP를 통해 동일한 VIP를 알립니다. BGP 자체 타이머만으로는 완벽한 장애 조치 메커니즘이 될 수 없으므로 BFD(고속 링크

장애 감지)가 필요합니다. 복제본은 NFS 서비스, 게이트웨이 및 메타데이터 저장소 연결이 모두 클라이언트 처리 준비가 완료된 경우에만 VIP를 알립니다.

메타데이터 복제

분산 메타데이터 저장소는 세 개의 동기식 복사본을 유지합니다. 중재자는 양측이 모두 쓰도록 허용하는 대신 비가용 상태로 전환하여 스플릿 브레인 상황을 방지합니다.

재시작은 안전합니다

MDS 프로세스는 자체 상태를 유지하지 않습니다. 분산 메타데이터 저장소가 권위 있는 메타데이터를 보관합니다.

제한 사항 및 주의 사항

다음과 같은 제한 사항 및 주의 사항에도 유의하시기 바랍니다:

- 서브트리 소유권은 자동으로 장애 조치되지 않습니다. 네임스페이스는 여러 서브트리로 분할될 수 있으며, 각 서브트리는 하나의 MDS가 소유합니다. 소유자에게 장애가 발생하면 VIP가 이미 이동했더라도 소유자가 복구될 때까지 해당 서브트리는 대기 상태가 됩니다.
- 각 테넌트가 호스트당 하나의 복제본을 가지고 있기 때문에 하나의 호스트 장애는 해당 호스트의 모든 테넌트에 영향을 미칩니다.
- 클라이언트는 호스트 IP가 아닌 VIP를 마운트해야 합니다. 그렇지 않으면 클라이언트가 페일오버를 수행할 수 없습니다.
- 하드 마운트는 복구 중에 차단될 수 있습니다. 마운트가 차단되었다고 해서 데이터가 손실된 것은 아닙니다.
- 유지보수는 항상 한 번에 하나의 복제본에 대해서만 수행하십시오. 먼저 VIP에서 복제본을 제외하고 드레인하십시오.

Novus 요구 사항

일반적으로 세 가지 범주로 나뉘는 Novus의 요구 사항을 숙지해야 합니다.

자세한 내용은 NetApp Hardware Universe 및 상호 운용성 매트릭스 툴에서 제품 요구 사항 및 제한 사항을 검토하십시오.

ONTAP 데이터 서버

Novus와 함께 사용되는 ONTAP 데이터 서버에는 몇 가지 요구 사항과 제약 조건이 있습니다. 초기 제품 출시의 경우, Novus 전용 하드웨어 향상 기능과 제한된 소프트웨어 및 구성 프로필을 갖춘 ONTAP 기반 AFF 플랫폼입니다. 지원되는 설계는 출시 시점에 의도적으로 제한되었으며, 주요 요구 사항과 제약 조건이 명확하게 명시되어 있습니다.

NetApp Novus용 AFF A90

이 시스템은 Novus에 맞게 특별히 구성된 AFF A90 시스템으로, Novus 구축 환경에서 _ONTAP 데이터 서버_로 사용됩니다. NetApp Novus용 각 AFF A90은 듀얼 NVRAM과 400GbE 호스트 네트워킹을 갖춘 2노드, 스위치가 없는 ONTAP HA 쌍입니다.

ONTAP 세부 정보

Novus ONTAP 데이터 서버는 맞춤형 버전의 ONTAP 9.19.1을 실행합니다.

라이센싱

Novus는 ONTAP One을 사용합니다. 추가 라이선스는 필요하지 않습니다.

NVRAM 및 기본 하드웨어

ONTAP 데이터 서버는 표준 단일 카드 구성 대신 두 개의 NVRAM 카드가 필요합니다. 시스템은 듀얼 NVRAM ONTAP 데이터 서버 변형을 식별하는 공장 구성을 포함하여 Novus 하드웨어 빌드용 AFF를 사용해야 합니다.

네트워크 하드웨어

ONTAP 데이터 서버는 400G 프런트엔드, 400G HA 백투백 및 100G 클러스터 백투백 연결을 지원하는 CX-7 네트워크 카드가 필요합니다.

클러스터 크기 및 **HA**

지원되는 ONTAP 데이터 서버 배포는 2노드 스위치가 없는 클러스터로 구현된 단일 HA 쌍입니다.

SVM 요구사항

클러스터당 하나의 데이터 SVM만 지원됩니다.

프로토콜

ONTAP 데이터 경로는 NFSv3만 지원합니다. 초기 릴리스에서는 ONTAP 데이터 경로에서 다른 프로토콜(NFSv4, SMB, S3, SAN 프로토콜)이 지원되지 않습니다.

Novus Data Director

Novus Data Director(NDD)는 Parallel NFS(pNFS) 아키텍처에 정의된 메타데이터 서버(MDS)의 구현체입니다. 이는 적절하게 구성된 서버에서 실행되는 소프트웨어 정의 패키지입니다.

지원되는 배포를 위해서는 최소 3대의 Novus Data Director가 필요합니다. 고가용성과 내결함성을 보장하려면 각각 별도의 장애 도메인에 있어야 합니다. 환경 및 워크로드에 적합한 Novus 시스템용 AFF A90 및 NDD 서버의 수를 결정하려면 NetApp 계정 팀에 문의하십시오.

호스트 플랫폼 요약

고객 또는 파트너가 제공하며 NetApp Novus 하드웨어 및 펌웨어 구성 요구 사항을 충족하는 서버입니다. 호스트는 RAID1(드라이브 2개) 또는 RAID10(드라이브 4~12개)으로 구성된 NVMe 드라이브를 사용하여 RHEL 9를 실행해야 합니다.

Linux 및 **NFS**

Red Hat Linux 9.8(NFSv4(v4.2) 포함); pNFS가 활성화되어 있고 올바르게 구성되어 있어야 합니다.

최소 클러스터 배포

최소 하나의 ONTAP HA 쌍을 지원하는 3개의 개별 장애 도메인에 3개의 Novus Data Director가 있습니다. 각 테넌트는 자체 데이터베이스 클러스터를 보유하고 있으며, 3개의 데이터 복사본(각 호스트에 하나씩)이 있습니다.

네트워킹

각 테넌트는 자체 VLAN 및 VRF로 격리됩니다.

Novus 클라이언트

NFS 유연 파일 레이아웃은 Ubuntu 24.04 이상 및 Red Hat Linux 9.8 이상에서 제공되는 표준 NFS 클라이언트를 사용하여 지원됩니다. 스트라이핑을 사용하는 유연 파일 레이아웃의 경우 Ubuntu 26.04의 NFS 클라이언트만

지원됩니다.

관련 정보

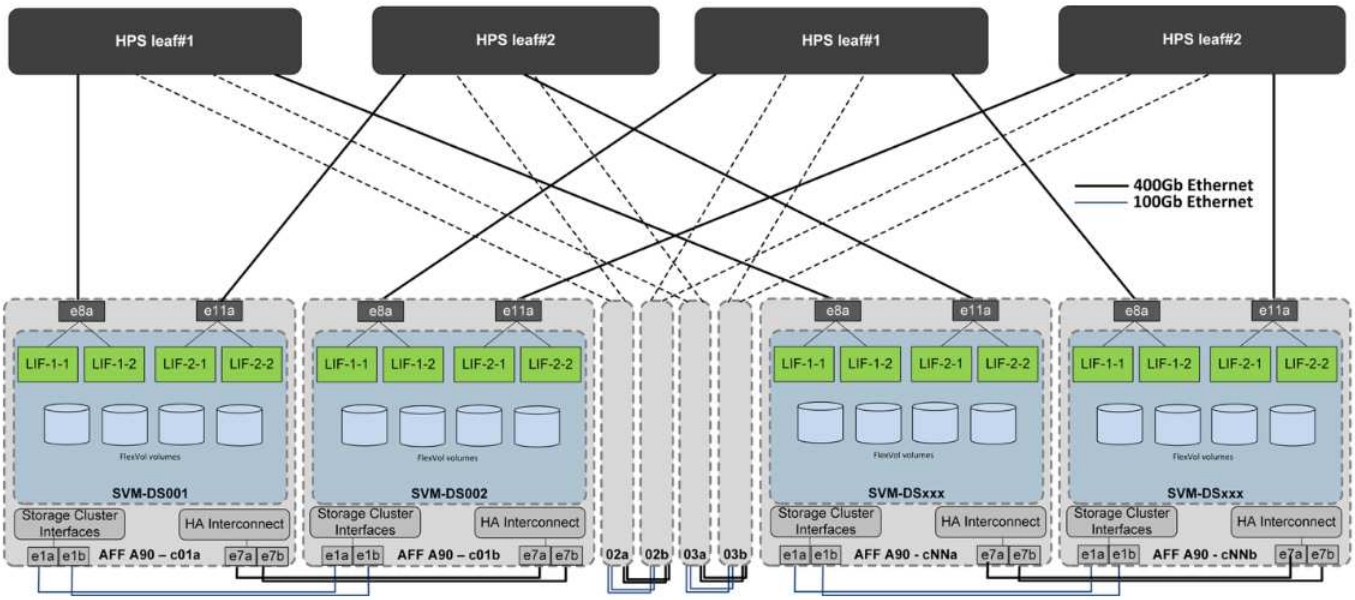
- "Novus 스토리지 시스템 관련 FAQ"
- "NetApp Hardware Universe"
- "상호운용성 매트릭스 도구"

Novus 스토리지 시스템 구축 사례

Novus 스토리지 시스템은 성능 및 용량 요구 사항에 따라 여러 가지 구성으로 배포할 수 있습니다. 다음은 두 개의 그림을 사용한 간단한 예입니다.

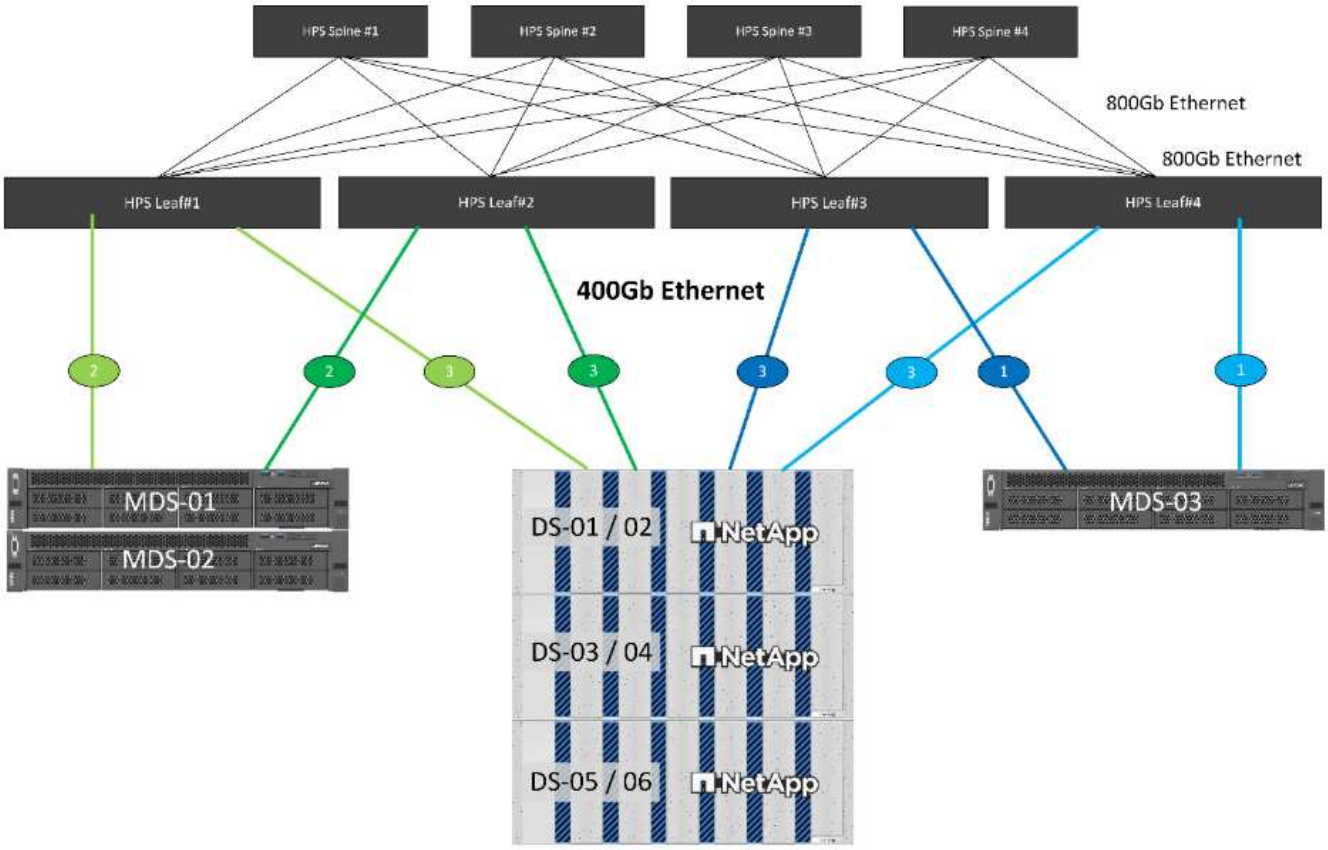
스토리지 클러스터 연결

다음 그림은 Novus 구축에 필요한 일반적인 스토리지 시스템 네트워크 연결을 보여줍니다.



고성능 스토리지(HPS) 네트워크 아키텍처

1024개의 GPU를 사용하는 구축 환경에서는 최신 세대 GPU의 표준 성능 요구 사항을 충족하기 위해 총 3대의 NetApp Novus 스토리지 시스템용 AFF A90과 3대의 Novus Data Director(NDD) 서버가 필요합니다. 다음 그림은 이러한 구성과 해당 규모의 시스템에 대한 관련 HPS 네트워크 아키텍처를 보여줍니다.


HPS Spine #1
HPS Spine #2
HPS Spine #3
HPS Spine #4
800Gb Ethernet
800Gb Ethernet
HPS Leaf#1
HPS Leaf#2
HPS Leaf#3
HPS Leaf#4
400Gb Ethernet
2
2
3
3
3
3
1
1
MDS-01
MDS-02
MDS-03
DS-01 / 02
NetApp
DS-03 / 04
NetApp
DS-05 / 06
NetApp

저작권 정보

Copyright © 2026 NetApp, Inc. All Rights Reserved. 미국에서 인쇄됨 본 문서의 어떠한 부분도 저작권 소유자의 사전 서면 승인 없이는 어떠한 형식이나 수단(복사, 녹음, 녹화 또는 전자 검색 시스템에 저장하는 것을 비롯한 그래픽, 전자적 또는 기계적 방법)으로도 복제될 수 없습니다.

NetApp이 저작권을 가진 자료에 있는 소프트웨어에는 아래의 라이센스와 고지사항이 적용됩니다.

본 소프트웨어는 NetApp에 의해 '있는 그대로' 제공되며 상품성 및 특정 목적에의 적합성에 대한 명시적 또는 묵시적 보증을 포함하여(이에 제한되지 않음) 어떠한 보증도 하지 않습니다. NetApp은 대체품 또는 대체 서비스의 조달, 사용 불능, 데이터 손실, 이익 손실, 영업 중단을 포함하여(이에 국한되지 않음), 이 소프트웨어의 사용으로 인해 발생하는 모든 직접 및 간접 손해, 우발적 손해, 특별 손해, 징벌적 손해, 결과적 손해의 발생에 대하여 그 발생 이유, 책임론, 계약 여부, 엄격한 책임, 불법 행위(과실 또는 그렇지 않은 경우)와 관계없이 어떠한 책임도 지지 않으며, 이와 같은 손실의 발생 가능성이 통지되었다 하더라도 마찬가지입니다.

NetApp은 본 문서에 설명된 제품을 언제든지 예고 없이 변경할 권리를 보유합니다. NetApp은 NetApp의 명시적인 서면 동의를 받은 경우를 제외하고 본 문서에 설명된 제품을 사용하여 발생하는 어떠한 문제에도 책임을 지지 않습니다. 본 제품의 사용 또는 구매의 경우 NetApp에서는 어떠한 특허권, 상표권 또는 기타 지적 재산권이 적용되는 라이센스도 제공하지 않습니다.

본 설명서에 설명된 제품은 하나 이상의 미국 특허, 해외 특허 또는 출원 중인 특허로 보호됩니다.

제한적 권리 표시: 정부에 의한 사용, 복제 또는 공개에는 DFARS 252.227-7013(2014년 2월) 및 FAR 52.227-19(2007년 12월)의 기술 데이터-비상업적 품목에 대한 권리(Rights in Technical Data -Noncommercial Items) 조항의 하위 조항 (b)(3)에 설명된 제한사항이 적용됩니다.

여기에 포함된 데이터는 상업용 제품 및/또는 상업용 서비스(FAR 2.101에 정의)에 해당하며 NetApp, Inc.의 독점 자산입니다. 본 계약에 따라 제공되는 모든 NetApp 기술 데이터 및 컴퓨터 소프트웨어는 본질적으로 상업용이며 개인 비용만으로 개발되었습니다. 미국 정부는 데이터가 제공된 미국 계약과 관련하여 해당 계약을 지원하는 데에만 데이터에 대한 전 세계적으로 비독점적이고 양도할 수 없으며 재사용이 불가능하며 취소 불가능한 라이센스를 제한적으로 가집니다. 여기에 제공된 경우를 제외하고 NetApp, Inc.의 사전 서면 승인 없이는 이 데이터를 사용, 공개, 재생산, 수정, 수행 또는 표시할 수 없습니다. 미국 국방부에 대한 정부 라이센스는 DFARS 조항 252.227-7015(b)(2014년 2월)에 명시된 권한으로 제한됩니다.

상표 정보

NETAPP, NETAPP 로고 및 http://www.netapp.com/TM에 나열된 마크는 NetApp, Inc.의 상표입니다. 기타 회사 및 제품 이름은 해당 소유자의 상표일 수 있습니다.