
NetIQ® eDirectory™

Guida all'ottimizzazione

Settembre 2019

Note legali

Per ulteriori informazioni sulle note legali, i marchi di fabbrica, le dichiarazioni di non responsabilità, le garanzie, le esportazioni e altre limitazioni di utilizzo, i diritti del governo degli Stati Uniti, le policy sui brevetti e la conformità FIPS, consultare <https://www.netiq.com/company/legal/>.

Copyright © 2019 NetIQ Corporation, una società Micro Focus. Tutti i diritti riservati.

Informazioni sulla Guida e la raccolta di documentazione	5
Informazioni su NetIQ Corporation	7
1 Panoramica	9
Prerequisiti	9
2 Sottosistemi di eDirectory	11
Database FLAIM	11
Punto di controllo	11
Indici	12
Log di roll forward	13
Containerizzazione degli attributi FLAIM	13
Pool di thread	13
3 Analisi dei colli di bottiglia di sistema	15
Sottosistema I/O del disco	15
Sottosistema CPU	16
Sottosistema di memoria	16
Sottosistema di rete	17
4 Ottimizzazione dei sottosistemi eDirectory	19
Database FLAIM	19
Scelta degli indici	20
Ottimizzazione degli aggiornamenti	20
Pool di thread	21
ACL	21
Miglioramento delle letture e delle ricerche di eDirectory	21
Disabilitazione dei modelli ACL	22
Replica	24
Disco allo stato solido (SSD)	25
Intervallo di aggiornamento di login NMAS	25
Overhead SSL	25
Import Convert and Export (ICE)	25
ldif2dib	25
Dimensione del pacchetto NCP migliorata	25
5 Configurazione di eDirectory	27
Configurazione del sottosistema FLAIM	27
Limite rigido della cache	27
Regolazione dinamica del limite	27
Modifica delle impostazioni della cache FLAIM	27
Modifica delle impostazioni della cache FLAIM mediante iMonitor	28
Modifica delle impostazioni della cache FLAIM mediante _ndsdb.ini	29

Informazioni sulla Guida e la raccolta di documentazione

In questa guida viene descritto come analizzare e ottimizzare NetIQ eDirectory (eDirectory) per ottenere prestazioni elevate in tutte le installazioni.

Per la versione più recente della *Guida all'ottimizzazione di NetIQ eDirectory 9.1*, consultare il sito Web della [documentazione online di NetIQ eDirectory](#) .

Destinatari

Questa guida è destinata agli amministratori di rete.

Altre informazioni incluse nella libreria

La libreria contiene le risorse seguenti:

Guida all'amministrazione di XDASv2

Descrive come configurare e utilizzare XDASv2 per il controllo di eDirectory e NetIQ Identity Manager.

Guida all'installazione

Descrive come installare eDirectory ed è destinata agli amministratori di rete.

Guida all'amministrazione

Descrive come gestire e configurare eDirectory.

Guida alla risoluzione dei problemi

Descrive come risolvere i problemi di eDirectory.

Guida alle novità

Descrive le nuove funzionalità di eDirectory.

Le guide sono disponibili sul [sito Web della documentazione di NetIQ eDirectory](#) .

Per informazioni sull'utility di gestione di eDirectory, consultare la [Guida all'amministrazione di NetIQ iManager 3.1](#).

Informazioni su NetIQ Corporation

NetIQ Corporation è una società globale di software per le aziende, focalizzata su tre problematiche costanti dell'ambiente aziendale, cambiamento, complessità e rischio, e che offre soluzioni utili per gestirle.

Il nostro punto di vista

Adattamento al cambiamento e gestione della complessità: sfide ben note

Fra tutte le sfide da affrontare, queste sono forse le variabili principali che impediscono il controllo necessario a misurare, monitorare e gestire in modo sicuro gli ambienti informatici fisici, virtuali e cloud.

Erogazione migliore e più rapida dei servizi di business di importanza critica

Siamo convinti del fatto che le nostre soluzioni per assicurare il massimo controllo possibile alle organizzazioni IT siano il solo percorso possibile verso un'erogazione tempestiva ed economica dei servizi. Il costante processo di cambiamento delle organizzazioni e la maggiore complessità intrinseca delle tecnologie necessarie per gestirlo continueranno ad esercitare pressioni sempre più forti.

La nostra filosofia

Vendiamo soluzioni intelligenti e non semplice software

Al fine di poter garantire un controllo affidabile, prima di tutto ci dedichiamo a comprendere le situazioni reali in cui le organizzazioni IT operano quotidianamente. Questo approccio è il solo che consenta di sviluppare soluzioni IT pratiche e intelligenti, capaci di garantire risultati misurabili e comprovati, e che ci gratifica molto di più della semplice vendita di software.

Il successo degli utenti è il nostro stimolo

Il fulcro attorno al quale ruota la nostra attività aziendale è il successo degli utenti. Dall'ideazione del prodotto alla sua installazione, comprendiamo appieno l'esigenza dei nostri clienti di poter contare su soluzioni IT funzionanti che si integrino alla perfezione con i prodotti esistenti. Forniamo, inoltre, supporto costante e formazione successiva all'installazione, confermando di essere a tutti gli effetti un partner con cui è veramente facile collaborare. In sintesi: il successo degli utenti è il nostro successo.

Le nostre soluzioni

- ◆ Governance di identità e accessi
- ◆ Gestione degli accessi
- ◆ Gestione della sicurezza
- ◆ Gestione di sistemi e applicazioni

- ♦ Gestione del workload
- ♦ Gestione del servizio

Contattare l'assistenza alle vendite

Per informazioni su prodotti, prezzi e funzionalità, rivolgersi al partner locale. In caso d'impossibilità, contattare il team di assistenza alle vendite.

Sedi globali:	www.netiq.com/about_netiq/officelocations.asp
Stati Uniti e Canada:	1-888-323-6768
E-mail:	info@netiq.com
Sito Web:	www.netiq.com

Contattare il supporto tecnico

Per problemi specifici del prodotto, rivolgersi al team del supporto tecnico.

Sedi globali:	www.netiq.com/support/contactinfo.asp
Nord e Sud America:	1-713-418-5555
Europa, Medio Oriente e Africa:	+353 (0) 91-782 677
E-mail:	support@netiq.com
Sito Web:	www.netiq.com/support

Contattare il supporto per la documentazione

NetIQ desidera fornire tutta la documentazione necessaria per indicare le soluzioni più appropriate alle esigenze degli utenti. Per inviare suggerimenti di miglioramento, fare clic su **comments on this topic** (commenti su questo argomento) in fondo a qualsiasi pagina nelle versioni in HTML della documentazione pubblicata sul sito Web www.netiq.com/documentation. È inoltre possibile inviare un'e-mail a Documentation-Feedback@netiq.com. La collaborazione degli utenti è una fonte preziosa e saremo lieti di ricevere qualsiasi suggerimento.

Contattare la comunità online di utenti

La comunità online di NetIQ, Qmunity, è una rete collaborativa che unisce utenti ed esperti di NetIQ. È una risorsa che contribuisce ad acquisire la conoscenza approfondita necessaria a sfruttare a pieno il potenziale degli investimenti IT fondamentali, in quanto offre informazioni più immediate, collegamenti e risorse utili e accesso agli esperti di NetIQ. Per ulteriori informazioni, visitare il sito <http://community.netiq.com>.

1 Panoramica

NetIQ eDirectory 9.2 è una soluzione di servizi di directory ad alte prestazioni, conforme agli standard, multiplatforma, altamente scalabile e a tolleranza di errore. In questa guida vengono fornite informazioni relative all'ottimizzazione dell'ambiente eDirectory che consentono di potenziarne le prestazioni.

L'ottimizzazione delle prestazioni è un'attività complessa. Per realizzare tale attività, è necessario comprendere i sottosistemi sia di eDirectory sia del sistema operativo. L'ottimizzazione implica il monitoraggio del sistema allo scopo di identificare i colli di bottiglia e risolverli uno alla volta. Spesso, le risorse risultano ridotte e l'ottimizzazione si limita solo a eDirectory e al sistema operativo.

Nella Guida, leggere la sezione [Prerequisiti](#) prima di tentare qualsiasi tipo di ottimizzazione, quindi, passare alle altre sezioni. Nel capitolo [Sottosistemi di eDirectory](#) vengono descritti i sottosistemi principali che interessano le prestazioni di eDirectory. Nel capitolo [Analisi dei colli di bottiglia di sistema](#) vengono descritte le varie risorse di sistema e la relativa influenza sulle prestazioni eDirectory. Nel capitolo [Ottimizzazione dei sottosistemi eDirectory](#) viene descritto come analizzare e ottimizzare eDirectory in varie condizioni e ambienti. Infine, nel capitolo [Configurazione di eDirectory](#) viene descritto come configurare vari parametri che possono essere ottimizzati.

Prerequisiti

Prima di tentare l'ottimizzazione del sistema delle prestazioni, assicurarsi che i seguenti prerequisiti generali siano soddisfatti:

- ♦ Un'efficace progettazione della struttura ad albero di eDirectory consente di migliorarne le prestazioni. Infatti, possono essere applicate le seguenti considerazioni:
 - ♦ Le applicazioni leggono tutte le informazioni localmente sul server senza dover concatenare le richieste.
 - ♦ eDirectory gestisce automaticamente in modo efficiente i riferimenti agli oggetti. Se possibile, gli oggetti residenti in un server non devono fare riferimento a oggetti che non sono locali su tale server, in quanto mantenere riferimenti a oggetti non locali può richiedere più tempo. Se tali riferimenti esistono, è necessario mantenere i backlink. Ciò diventa più complesso nelle installazioni di grandi dimensioni.
 - ♦ Se è necessario un gruppo con 10.000 membri o più, è consigliato utilizzare i gruppi dinamici. In questo modo, infatti, è possibile evitare l'overhead associato alla conservazione dei riferimenti per molte persone. Scegliere la configurazione del gruppo dinamico con estrema attenzione, in quanto l'utilizzo di più gruppi dinamici con criteri di ricerca non corretti potrebbe sovraccaricare il server e ridurre le prestazioni complessive. Se il completamento di un'operazione di ricerca richiede molto tempo, l'indice selezionato potrebbe risultare inefficace. Ridurre al minimo l'utilizzo dei gruppi regolari (statici) in quanto può incrementare la ricerca nella struttura ad albero durante il login.
 - ♦ Utilizzare gli ACL in modo efficiente. Utilizzare, ad esempio, il trustee e assegnarlo a livello di container anziché utilizzare il modello ACL che assegna diritti a se stesso. Minore è il numero di ACL, migliori sono le prestazioni. Per ulteriori informazioni sugli ACL, consultare ["eDirectory Rights"](#) (Diritti di eDirectory) nella [NetIQ eDirectory Administration Guide](#) (Guida all'amministrazione di NetIQ eDirectory).
 - ♦ Distribuire il carico su più server di replica.

- ◆ Sebbene un'efficace struttura ad albero consenta di ridurre al minimo la necessità di eseguire ricerche nella struttura ad albero, talvolta risulta comunque necessario. È possibile consultare “[Advanced Referral Costing](#)” (Determinazione costi avanzata per i riferimenti) nella *NetIQ eDirectory Administration Guide* (Guida all'amministrazione di NetIQ eDirectory).
- ◆ Se l'esecuzione dei login è lenta, è possibile disabilitarne gli aggiornamenti. Esistono diversi modi per disabilitare gli aggiornamenti del login per NDS e per il servizio NetIQ NMAS (Modular Authentication Service, servizio di autenticazione modulare). Tuttavia, è importante comprendere le [implicazioni di sicurezza](http://www.novell.com/documentation/nmas33/admin/data/bg8dphs.html) (<http://www.novell.com/documentation/nmas33/admin/data/bg8dphs.html>).
- ◆ Eseguire controlli dello stato tramite iMonitor. Per ulteriori informazioni, consultare “[Viewing eDirectory Server Health](#)” (Visualizzazione dello stato del server eDirectory) nella *NetIQ eDirectory Administration Guide* (Guida all'amministrazione di NetIQ eDirectory). Verificare quanto segue:
 - ◆ L'orario è sincronizzato in tutti i server di replica.
 - ◆ I processi di sincronizzazione delle repliche e i processi in background sono integri.

2 Sottosistemi di eDirectory

In questa sezione vengono illustrati i sottosistemi di eDirectory.

- ♦ [“Database FLAIM” a pagina 11](#)
- ♦ [“Pool di thread” a pagina 13](#)

Database FLAIM

eDirectory utilizza FLAIM come database. FLAIM (Flessibile Adattabile Information Manager) viene utilizzato per le informazioni tradizionali, volatili e complesse. È un motore di database molto scalabile che supporta più lettori e un modello di concorrenza a scrittura singola. I lettori non bloccano gli scrittori e questi non bloccano i lettori.

Fisicamente, FLAIM organizza i dati in blocchi. Generalmente, alcuni blocchi vengono conservati in memoria e costituiscono la cache di blocchi. La cache voci (detta anche cache di record) memorizza nella cache le voci logiche provenienti dal database. Le voci vengono costruite da elementi nella cache di blocchi. FLAIM conserva le tabelle hash per entrambe le cache. La dimensione del compartimento di hash viene periodicamente regolata in base al numero di elementi.

Di default, eDirectory utilizza una dimensione del blocco di 4 KB. La dimensione della cache di blocchi per la memorizzazione nella cache dell'intero DIB è uguale alla dimensione del DIB mentre la dimensione richiesta per la cache voci è pari a circa due/quattro volte la dimensione del DIB.

Durante il recupero di una voce, FLAIM verifica innanzitutto la voce nella cache voci. Se la voce esiste, la lettura dalla cache di blocchi non è necessaria. Durante il recupero di un blocco dal disco, FLAIM verifica innanzitutto il blocco nella cache. Se non esiste, la lettura del disco non è necessaria.

Quando una voce viene aggiunta o modificata, il commit dei blocchi corrispondenti per tale voce non viene eseguito direttamente sul disco. Perciò, il disco e la memoria potrebbero non essere sincronizzati. Tuttavia, gli aggiornamenti realizzati per la voce vengono registrati nell'RFL (Roll-Forward Log, log di roll forward). Un RFL viene utilizzato per ripristinare le transazioni dopo un errore di sistema.

LRU (Least Recently Used, utilizzati meno di recente) è l'algoritmo di sostituzione utilizzato per la sostituzione degli elementi nella cache.

- ♦ [“Punto di controllo” a pagina 11](#)
- ♦ [“Indici” a pagina 12](#)
- ♦ [“Log di roll forward” a pagina 13](#)
- ♦ [“Containerizzazione degli attributi FLAIM” a pagina 13](#)

Punto di controllo

Un punto di controllo porta la versione su disco del database allo stesso stato coerente del database presente nella memoria (cache). FLAIM è in grado di eseguire un punto di controllo durante l'attività di aggiornamento minimo sul database. Viene eseguito ogni secondo e scrive i blocchi modificati (cache modificata) sul disco. I blocchi che vengono modificati nella cache, ma non ancora scritti sul disco sono denominati "blocchi modificati". FLAIM acquisisce un blocco del database ed esegue la

quantità massima di lavoro possibile fino al completamento del punto di controllo o fino a quando non vi sia un altro thread in attesa per l'aggiornamento del database. Per evitare una sincronizzazione non sufficiente del database, sussistono alcune condizioni in cui un punto di controllo viene imposto anche se i thread sono in attesa per l'aggiornamento del database:

- ♦ Se il thread del punto di controllo non riesce a completare un punto di controllo all'interno di un intervallo di tempo specificato (il valore di default è 3 minuti), viene forzato e la cache modificata viene pulita.
- ♦ Se la dimensione della cache modificata è maggiore della `maxdirtycache` (se impostata), viene forzato un punto di arresto per ridurre le dimensioni della cache modificata riducendola a quelle della `mindirtycache` (se impostata) o a zero.

Indici

Un indice è un set di chiavi disposte in modo tale da velocizzare notevolmente l'attività di ricerca di una particolare chiave all'interno dell'indice. Le chiavi dell'indice vengono costruite estraendo i contenuti di uno o più campi (attributi) dalle voci. Gli indici sono mantenuti nella cache di blocchi. Qualsiasi modifica agli attributi indicizzati richiede modifiche nei blocchi dell'indice.

eDirectory definisce un set di indici di default per gli attributi di sistema (campi). Attributi di sistema come `parentID` e `ancestorID` vengono utilizzati per le ricerche a livello unico e per quelle elaborate nel sottoalbero. Questi indici non possono essere sospesi o eliminati. La directory li utilizza internamente. Gli indici di default sono definiti per attributi quali `CN`, `cognome`, `nome` specificato e così via. Gli indici possono essere di tipo presenza, valore e stringa secondaria. Tali indici possono essere sospesi. Se eliminati, vengono ricreati automaticamente.

Per creare gli indici, è possibile utilizzare iManager o la utility `ndsindex` Lightweight Directory Access Protocol (LDAP). Gli [Indici](http://www.novell.com/documentation/edir88/edir88/data/a5tuum5.html) (<http://www.novell.com/documentation/edir88/edir88/data/a5tuum5.html>) sono specifici del server.

Abilitando il tag di Gestione archivio (`StrMan`) in `DSTrace` (`ndstrace`), è possibile visualizzare l'indice scelto per le interrogazioni di ricerca.

L'esempio riportato di seguito è per un log `DSTrace`, in cui si prevede una ricerca del sottoalbero utilizzando `"cn=admin", CN`.

```
3019918240 StrMan: Iter #b239c18 query ((Flags&1)==1) &&
((CN$217A$.Flags&8=="admin") && (AncestorID==32821))
```

```
3019918240 StrMan: Iter #b239c18 index = CN$IX$220
```

L'esempio riportato di seguito è per un log `DSTrace`, in cui si prevede una ricerca del sottoalbero utilizzando `"Description= This is for testing", AncestorID`.

```
2902035360 StrMan: Iter #83075b0 query ((Flags&1)==1) &&
((Description$225A$.Flags&8=="This is for testing") && (AncestorID==32821))
```

```
2902035360 StrMan: Iter #83075b0 index = AncestorID_IX
```

Per migliorare le prestazioni di ricerca con l'ordinamento sul lato server, utilizzare l'opzione `-a` per aggiungere come prefisso l'attributo `AncestorID` all'elenco di attributi trasferiti quando si crea un nuovo indice.

Log di roll forward

FLAIM registra le operazioni per ogni transazione di aggiornamento in un file dell'RFL. Un RFL viene utilizzato per recuperare le transazioni da un errore di sistema o durante il ripristino da un backup. Il file RFL viene troncato dopo il completamento di ogni punto di controllo a meno che non sia attivato (`rflkeepfiles`) utilizzando un [backup costante a caldo](http://www.novell.com/documentation/edir88/edir88/data/a2n4mb7.html) (<http://www.novell.com/documentation/edir88/edir88/data/a2n4mb7.html>).

Containerizzazione degli attributi FLAIM

Per garantire un utilizzo ottimale della cache voci e prestazioni migliorate delle operazioni di ricerca degli attributi, FLAIM memorizza gli attributi con i valori più grandi o con il numero di valori più elevato in un'ubicazione separata, ovvero, nel container di attributi. Lo spostamento di default nel container viene eseguito automaticamente quando l'attributo:

- ♦ ha più di 25 valori
- ♦ ha un valore superiore a 2048 byte

Per disabilitare la containerizzazione automatica degli attributi, aggiungere `disablemovetoattrcontainer =1` nel file `_ndsdb.ini`, quindi riavviare eDirectory.

eDirectory fornisce la flessibilità per pianificare lo spostamento degli attributi. Prima, vengono visualizzati gli attributi che sono pronti per essere spostati, quindi, è possibile pianificare lo spostamento in un secondo momento, in base alle proprie esigenze.

Per visualizzare il numero di attributi pronti per essere spostati ai container di attributi, eseguire il comando `ndscheck`. Per visualizzare i dettagli degli attributi, utilizzare l'attributo `dsContainerReadyAttrs` di iMonitor negli oggetti Pseudo server in [Configurazione dell'agente](#). L'utente può trovare anche gli attributi contrassegnati per l'indicizzazione in Stato dell'agente.

È possibile avviare la containerizzazione degli attributi utilizzando l'opzione Riparazione singolo oggetto del comando `ndsrepair` per l'oggetto Pseudo Server. Per eseguire la containerizzazione di un attributo, eseguire il comando `ndsrepair` con il nuovo switch `-am` avanzato seguito dal nome dell'attributo, come mostrato di seguito:

```
ndsrepair -J <Pseudo server object ID> -Ad -AM/-am <attribute name>
```

Dopo aver spostato un attributo al container di attributi, eDirectory crea un indice del sistema con il nome dell'attributo. Quando viene eseguita la containerizzazione di un attributo, non è possibile spostarlo nuovamente al container originale.

Nota: se un attributo ha un valore maggiore di 2048 byte, viene comunque spostato nel container ma eDirectory non crea alcun indice di sistema.

Pool di thread

eDirectory è multithreading per questioni relative alle prestazioni. Nel multithreading, quando il sistema è occupato, vengono creati ulteriori thread per gestire il carico e alcuni thread vengono interrotti per evitare overhead in eccesso. La creazione e la distruzione frequente di thread sono

operazioni inefficienti e costose. Anziché generare nuovi thread e distruggerli per ogni task, un numero di thread viene avviato e posizionato in un pool. Il sistema alloca i thread del pool di thread a tanti task quanti ne sono richiesti. I task sono disposti in due tipi di code:

- ♦ I task che richiedono una pianificazione immediata risiedono nella coda Pronti.
- ♦ I task, invece, la cui pianificazione può essere realizzata in un secondo momento risiedono nella coda In attesa.

Non tutti i moduli utilizzano il pool di thread. Il numero effettivo di thread per il processo è superiore a quello presente nel pool di thread. Ad esempio, FLAIM gestisce separatamente i propri thread in background.

L'esecuzione del comando `ndstrace - c threads` restituisce le seguenti statistiche del pool di thread:

- ♦ Il numero totale di thread che vengono generati, interrotti e inattivi.
- ♦ Il numero totale di thread di lavoro attuali e il numero massimo di thread di lavoro.
- ♦ Il numero di task e il numero massimo di task presenti nella coda Pronti.
- ♦ Il numero minimo, massimo e medio di microsecondi trascorsi nella coda Pronti.
- ♦ Il numero attuale di task nella coda In attesa.

Un esempio di un campione di pool di thread:

```
Thread Pool Information
Summary      : Spawned 42, Died 5
Pool Workers : Idle 8, Total 37, Peak 37
Ready Work   : Current 0, Peak 10, maxWait 67436 us
Sched delay  : Min 14 us, Max 1052004 us, Avg: 792 us
Waiting Work : Current 17, Peak 21
```

Esistono determinati parametri del pool di thread:

- ♦ **n4u.server.max-threads**: Numero massimo di thread che possono essere disponibili nel pool.
- ♦ **n4u.server.idle-threads**: Numero massimo di thread inattivi che possono essere disponibili nel pool.
- ♦ **n4u.server.start-threads**: Numero di thread avviati.

Eeguire i comandi `ndsconfig get` e `ndsconfig set` per recuperare e impostare la dimensione del pool di thread.

3 Analisi dei colli di bottiglia di sistema

Esistono varie risorse di sistema che influenzano le prestazioni di eDirectory. Inoltre, l'aggiornamento alla versione più recente del sistema operativo migliora le prestazioni.

- ♦ “Sottosistema I/O del disco” a pagina 15
- ♦ “Sottosistema CPU” a pagina 16
- ♦ “Sottosistema di memoria” a pagina 16
- ♦ “Sottosistema di rete” a pagina 17

Sottosistema I/O del disco

Il sottosistema del disco rappresenta il collo di bottiglia più comune. Il modulo I/O richiede tempi relativamente più lunghi con code più estese, provocando in questo modo un utilizzo del disco elevato e cicli inattivi della CPU. Utilizzare lo strumento iostat durante i carichi di picco previsti per determinare gli indicatori del tempo medio di risposta.

Le operazioni di lettura, scrittura e aggiornamento su disco possono essere sequenziali o casuali. Gli aggiornamenti e le letture casuali rappresentano il modello di accesso più comune nelle installazioni di eDirectory.

Alcune soluzioni per workload casuali:

- ♦ Aumentare la RAM. Ciò consente di memorizzare nella cache i dati utilizzati frequentemente o i dati read-ahead a livello di file system. Consente inoltre di memorizzare nella cache il DIB all'interno del sottosistema FLAIM.
- ♦ Utilizzare volumi dedicati per il DIB. Le prestazioni del file system migliorano nei volumi creati in una posizione più vicina all'asse. Utilizzare volumi dedicati per l'RFL e altri log.
- ♦ In quanto a causa della frammentazione i dischi sviluppano un aumento di latenza in un determinato periodo di tempo, è necessario deframmentarli.
- ♦ Aggiungere unità disco separate per l'RFL FLAIM. Questo tipo di registrazione può essere eseguita su dischi ad alta velocità.
- ♦ Utilizzare un ambiente RAID 10 (1+0) con più unità disco.

I file creati da eDirectory possono aumentare fino a 4 GB. I file system ottimizzati per gestire file di grandi dimensioni funzionano in modo efficiente con eDirectory.

- ♦ Per Solaris™, il file system Veritas* VxFS è un file system basato sull'estensione dove i metadati del file system sono ottimizzati per file di grandi dimensioni. Il file system UFS è indirettamente basato su blocchi in cui i metadati del file system vengono memorizzati in un numero maggiore di blocchi. UFS può anche essere distribuito per file di grandi dimensioni, ma, in tal caso, il rendimento risulta più lento.
- ♦ Per Linux™, il file system Reiser è un file system con journaling veloce e offre prestazioni migliori rispetto al file system ext3 su grandi set DIB. Tuttavia, è noto che la modalità di write-back del journaling di ext3 corrisponde alle prestazioni del file system Reiser, sebbene la modalità ordinata di default fornisca una maggiore coerenza dei dati. XFS è un file system con

journaling ad alte prestazioni, in grado di gestire file di grandi dimensioni e offrire trasferimenti di dati senza alcun problema. eDirectory 9.1 è supportato su piattaforme SLES 11 a 32 e 64 bit con file system XFS.

FLAIM supporta una dimensione di blocco di 4 KB e 8 KB. Il valore di default è 4 KB. È lo stesso valore della dimensione di blocco di default su Linux (`tune2fs -l dispositivo`). Tuttavia, su Solaris, il file system UFS viene creato con una dimensione di blocco di default pari a 8 KB (`df -g` punto di montaggio). Se la dimensione di blocco FLAIM è inferiore alla dimensione di blocco del file system, possono verificarsi scritture parziali del blocco. Se la dimensione di blocco del database è superiore alla dimensione di blocco del file system, le letture e le scritture singole del blocco vengono suddivise in una serie di operazioni di I/O fisiche distinte. Pertanto, è consigliabile mantenere sempre la dimensione di blocco FLAIM uguale a quella del file system.

Le dimensioni di blocco possono essere controllate solo durante la creazione del DIB. Aggiungere una riga `"blocksize=8192" _ndsdb.ini` per creare il DIB con dimensione di blocco di 8 KB.

La scelta della dimensione di blocco esatta dipende dalla dimensione media del record FLAIM presente nelle installazioni dell'utente. Sono richieste prove empiriche elaborate sul set appropriato dei dati della prova onde determinare la dimensione di blocco adatta per una specifica installazione.

Sottosistema CPU

eDirectory si basa su un'architettura altamente scalabile. Le prestazioni aumentano con l'aumento del numero di processori. L'aumento della velocità effettiva viene osservato almeno fino a quando il dodicesimo processore è sottoposto a carichi significativi. Tuttavia, tale aumento è soggetto alle prestazioni di altre risorse durante l'aumento del carico sul sistema. Spesso, la configurazione dei server rispetto a dischi e memoria non è completa. È necessario aggiungere ulteriori processori solo nelle seguenti circostanze:

- ♦ Se il carico medio su processori attualmente in uso è oltre il 75% di utilizzo. Se l'utilizzo attuale della CPU è inferiore al 75%, l'aggiunta di ulteriori CPU potrebbe non migliorare le prestazioni.
- ♦ Se si verifica un aumento delle prestazioni soddisfacente.

Se eDirectory è configurato con troppi thread, viene sfruttata una notevole quantità di tempo CPU in commutazione di contesto. In questo caso, una riduzione dei thread può migliorare la velocità effettiva.

Sottosistema di memoria

Le prestazioni delle applicazioni server possono risultare notevolmente migliori quando viene aumentata la RAM. La memorizzazione nella cache del database di eDirectory nel file system o nella cache FLAIM può migliorare le prestazioni relative alle operazioni di ricerca e modifica. Tuttavia, non è possibile memorizzare nella cache l'intero DIB in installazioni di grandi dimensioni. Evitare lo scambio di pagina anche se ciò implica la riduzione delle dimensioni delle cache di blocchi e voci FLAIM. Per ulteriori informazioni sul sottosistema di memoria, utilizzare lo strumento `vmstat`.

Grazie alla modalità di utilizzo della memoria da parte di eDirectory, ogni thread del pool di thread utilizza 1 MB di RAM per il proprio stack. Di default, la dimensione della cache FLAIM è impostata su 200 MB.

Diversi moduli caricabili vengono avviati simultaneamente a eDirectory, ma l'architettura del modulo caricabile di eDirectory consente di ridurre il footprint di memoria del processo evitando di caricare i moduli non utilizzati (ad esempio, SecretStore, LDAP o eMBox). Inoltre, prodotti quali IDM dispongono di alcuni moduli che sono eseguiti in eDirectory.

La memoria utilizzata da eDirectory potrebbe risultare in aumento. Anche se grazie a un processo di eDirectory viene liberata memoria, questa potrebbe non essere rilasciata al pool libero del sistema in quanto il gestore della memoria utilizzato internamente da eDirectory tenta di ottimizzare le allocazioni di memoria per il futuro. Questo è uno dei motivi per cui non è consigliata la configurazione dinamica di FLAIM. Utilizzare lo strumento principale per trovare la dimensione di memoria virtuale approssimativa relativa al processo ndsd presente nell'installazione specifica dell'utente.

La memoria massima che può essere allocata a un processo viene limitata in diversi modi. Una certa quantità di RAM viene utilizzata dal sistema operativo e da altri processi nel sistema. Il sistema operativo può imporre limitazioni alla RAM fisica utilizzata da un processo.

Sottosistema di rete

Le installazioni tipiche dispongono di larghezza di banda sufficiente per gestire il carico di picco della rete. Una larghezza di banda adeguata riduce gli errori, i conflitti e i pacchetti abbandonati. Utilizzare lo strumento netstat per determinare le statistiche di rete.

Diversi sistemi operativi forniscono parametri TCP/IP regolabili per l'ottimizzazione di server di rete complessi. Per informazioni, consultare la documentazione dei sistemi operativi.

Se la rete è il collo di bottiglia, è necessario aumentare la larghezza di banda. La configurazione di una rete privata dedicata tra i server per applicazioni e il server di eDirectory potrebbe anche facilitare la riduzione della congestione di rete.

4 Ottimizzazione dei sottosistemi eDirectory

In questa sezione vengono fornite le seguenti informazioni:

- ♦ [“Database FLAIM” a pagina 19](#)
- ♦ [“Pool di thread” a pagina 21](#)
- ♦ [“ACL” a pagina 21](#)
- ♦ [“Replica” a pagina 24](#)
- ♦ [“Disco allo stato solido \(SSD\)” a pagina 25](#)
- ♦ [“Intervallo di aggiornamento di login NMAS” a pagina 25](#)
- ♦ [“Overhead SSL” a pagina 25](#)
- ♦ [“Import Convert and Export \(ICE\)” a pagina 25](#)
- ♦ [“ldif2dib” a pagina 25](#)
- ♦ [“Dimensione del pacchetto NCP migliorata” a pagina 25](#)

Database FLAIM

Il ridimensionamento della cache è con ogni probabilità il fattore che incide maggiormente sulle prestazioni complessive di eDirectory. Maggiore è il numero di elementi (voci e blocchi) che possono essere memorizzati nella cache, migliore sarà il livello complessivo delle prestazioni. La percentuale di volte in cui i blocchi o le voci vengono trovate nella cache viene denominata frequenza di accesso. Una frequenza più elevata implica prestazioni migliori. iMonitor consente di visualizzare la frequenza di accesso.

La cache di blocchi risulta più utile per le operazioni di aggiornamento. La cache voci è più utile per quelle operazioni che elaborano ricerche basate su ambito per una voce. Tuttavia, sia le ricerche su un unico livello sia quelle eseguite nel sottoalbero utilizzano la cache voci e la cache di blocchi. La cache di blocchi viene utilizzata per recuperare gli indici. Creare il tipo corretto di indici come richiesto. Per ulteriori informazioni, consultare [“Scelta degli indici” a pagina 20](#).

Durante una lettura del disco può verificarsi un errore nella cache di blocchi. Le letture del disco richiedono sempre molte risorse, ma possono essere evitate se un blocco viene recuperato dalla cache del file system.

La quantità di memoria necessaria per memorizzare l'intero database nella cache di blocchi è quasi pari alla dimensione del database sul disco, e la quantità di memoria richiesta per memorizzare l'intero database nella cache voci è pari a circa due/quattro volte la dimensione del database sul disco. Quando in un sistema si dispone di una quantità di memoria inferiore, provare una cache voci più ridotta e una cache di blocchi o del file system molto più grande.

Se le letture sono localizzate per un set di voci nella directory, è necessario aumentare la cache voci fino a ottenere una migliore frequenza di accesso per tale cache.

Se il modello di lettura è completamente casuale e il DIB è significativamente superiore alla quantità di RAM disponibile, è necessario disporre di una cache di blocchi o di una cache del file system maggiore rispetto alla cache voci.

Qualsiasi metodo utilizzato per ottimizzare eDirectory allo scopo di migliorarne le prestazioni deve essere provato empiricamente. Un rapporto ottimale di voci per la cache di blocchi in ambienti che sono contraddistinti da un elevato numero di ricerche è 2:1. Assicurarsi che rimanga sufficiente memoria per altri processi. Evitare lo scambio di pagina anche se ciò implica la riduzione delle dimensioni della cache FLAIM.

Poiché FLAIM fornisce una memorizzazione nella cache pre-allocata, la memoria allocata alla cache di eDirectory non viene mai frammentata dal gestore della memoria del sistema operativo nativo.

Scelta degli indici

Gli indici sono destinati a migliorare le prestazioni delle ricerche eseguite su un unico livello e quelle eseguite nel sottoalbero. Anche i gruppi dinamici utilizzano le ricerche eseguite su un unico livello o nel sottoalbero. Gli indici non vengono utilizzati per le ricerche basate su ambito.

Un indice di presenza viene utilizzato principalmente per scopi interni, in quanto non distingue tra valori presenti e non presenti (eliminati). Se le applicazioni eseguono un'interrogazione di ricerca del tipo di presenza, l'indice non viene utilizzato. Per questo motivo, le applicazioni non devono avere indici di presenza creati appositamente per loro.

Le applicazioni possono creare un indice di valore per un attributo, sufficiente per la maggior parte delle ricerche. FLAIM può utilizzare un indice di valore per l'esecuzione di ricerche sia di presenza sia di stringa secondaria sugli attributi.

Un indice di stringa secondaria può rallentare notevolmente gli aggiornamenti eseguiti su un attributo. Il numero di blocchi dell'indice necessario per supportare un indice di stringa secondaria è piuttosto elevato rispetto all'indice di valore. Ciò significa che per memorizzarli nella cache è necessaria una cache di blocchi maggiore. Creare un indice di stringa secondaria solo se necessario. Un indice di valore dovrebbe essere sufficiente per la maggior parte delle ricerche. Tuttavia, se le ricerche delle stringhe secondarie non producono prestazioni accettabili con un indice di valore, è possibile creare un indice di stringa secondaria su tali attributi.

Se un'operazione di ricerca richiede molto tempo per il completamento, nonostante l'indice selezionato, è possibile introdurre un indice di valore più recente su uno degli attributi del filtro di ricerca. Scegliere l'attributo in grado di produrre risultati migliori quando indicizzato.

Ottimizzazione degli aggiornamenti

La cache di blocchi risulta più utile per le operazioni di aggiornamento. Gli indici si trovano anche nella cache di blocchi. Anche se gli indici consentono di velocizzare le ricerche, una quantità eccessiva di indici mantiene il server occupato per la loro manutenzione. Se i valori degli attributi vengono modificati, aggiunti o eliminati, anche gli indici vengono modificati. Durante operazioni di upload di grandi dimensioni, gli indici possono essere disabilitati permettendo un'esecuzione degli upload più veloce.

Se la directory RFL risiede su un disco diverso rispetto alla directory DIB, ciò consente di migliorare le prestazioni.

Un limite accettabile per il tempo di risposta relativo a un'operazione di aggiornamento può essere controllato mediante la `maxdirtycache`. Ad esempio, se un limite accettabile per la risposta del server è di 5 secondi e la velocità di scrittura casuale del disco è di 20 MB al secondo, la `maxdirtycache` deve essere impostata come $20 \times 5 = 100$ MB. Assicurarsi che la cache di blocchi possa trattenere questi blocchi modificati nella memoria. Per ulteriori informazioni, vedere ["Modifica delle impostazioni della cache FLAIM mediante `_ndsdb.ini`" a pagina 29.](#)

Pool di thread

Di default, il numero massimo di thread che possono essere disponibili nel pool di thread è 256. Questo numero dovrebbe essere sufficiente per la maggior parte delle installazioni. Tuttavia, nelle grandi installazioni, tale numero può essere aumentato a 512 thread. È necessario aumentare il numero di thread del pool nei seguenti casi:

- ♦ Se il numero di thread inattivi spesso è zero.
- ♦ Se la quantità di tempo media necessaria per un task nella coda Pronti è elevata e in aumento.
- ♦ Se il numero di task nella coda Pronti è elevato e in aumento.

Aumentare il numero massimo di thread se le prestazioni del server aumentano. Tale incremento dovrebbe inoltre risultare in un aumento dell'utilizzo della CPU.

Per informazioni sulla visualizzazione delle statistiche del pool di thread, consultare [“Viewing the Thread Pools Statistics”](#) (Visualizzazione delle statistiche dei pool di thread) nella [NetIQ eDirectory Administration Guide](#) (Guida all'amministrazione di NetIQ eDirectory).

ACL

- ♦ [“Miglioramento delle letture e delle ricerche di eDirectory” a pagina 21](#)
- ♦ [“Disabilitazione dei modelli ACL” a pagina 22](#)

Miglioramento delle letture e delle ricerche di eDirectory

Una ricerca LDAP in eDirectory restituisce risultati in base al numero di attributi restituiti per un utente (`inetOrgPerson`).

Quando viene creato un oggetto in eDirectory, gli ACL di default possono essere aggiunti all'oggetto. Ciò dipende dai modelli ACL nella definizione dello schema per l'objectClass a cui tale oggetto appartiene. Ad esempio, nella configurazione di default di `inetOrgPerson`, possono essere presenti fino a sei ACL aggiunti all'oggetto Utente. Quando viene effettuata una richiesta di ricerca LDAP per restituire l'oggetto Utente con tutti gli attributi, questa impiega un tempo leggermente più lungo per restituire l'oggetto al client piuttosto che restituire l'oggetto Utente privo di attributi ACL.

Benché sia possibile disattivare gli ACL di default, gli amministratori potrebbero decidere di non disattivarli poiché sono necessari per un migliore controllo degli accessi. Tuttavia, è possibile migliorare le prestazioni di ricerca evitandone la richiesta oppure contrassegnandoli come attributi filtrati per la lettura. Tali modifiche non interrompono le applicazioni in quanto la maggior parte di esse utilizza privilegi efficaci e non si basa su ACL specifici.

ACL non richiesti: Un attributo ACL non è richiesto da diverse applicazioni. In questo modo, le applicazioni possono essere modificate affinché richiedano attributi specifici per l'applicazione. Ciò consente di migliorare le prestazioni della ricerca LDAP.

Contrassegno di un ACL come filtrato per la lettura: Se un'applicazione non può essere modificata, un amministratore può utilizzare `arf_acl.ldif` per contrassegnare l'attributo ACL come un attributo filtrato per la lettura. Quando l'ACL viene contrassegnato come un attributo filtrato per la lettura, se sono stati richiesti tutti gli attributi il server non restituisce l'attributo sulla voce. Tuttavia, se la ricerca LDAP viene eseguita per restituire gli attributi operativi oppure vengono richiesti in modo specifico gli attributi ACL, viene restituito l'attributo contrassegnato. `rrf_acl.ldif` consente di disattivare il flag filtrato per la lettura di un attributo ACL. Questi LDIF interessano l'attributo ACL sullo schema. In questo modo, solo un utente che disponga dei diritti di supervisore sulla root della struttura ad albero può estenderli.

Di default, un ACL non è contrassegnato come filtrato per la lettura, quindi il vantaggio relativo alle prestazioni ottenute nella restituzione di tutti gli attributi da parte delle richieste non è visibile.

Nella tabella seguente viene illustrata l'ubicazione dei file `arf_acl.ldif` e `rrf_acl.ldif` in piattaforme diverse.

Piattaforma	Ubicazione
Il test su Linux	♦ <code>/opt/novell/eDirectory/lib64/nds-schema/</code>
Windows	♦ <code><ubicazione_decompressione>\eDirectory\windows\x64\NDSonNT\ndsnt\nds</code>

Disabilitazione dei modelli ACL

È possibile disabilitare i modelli di elenco di controllo dell'accesso (ACL, Access Control List) per migliorare le prestazioni dell'inoltro di massa. Ciò implica che alcuni ACL vadano perduti. Tuttavia, è possibile risolvere questo problema aggiungendo gli ACL richiesti al file LDIF o applicarli successivamente.

1 Eseguire il comando seguente:

```
ldapsearch -D cn_of_admin -w password -b cn=schema -s base  
objectclasses=inetorgperson
```

L'output di questo comando risulterà analogo al seguente:

```
dn: cn=schema  
  
objectClasses: (2.16.840.1.113730.3.2.2 NAME 'inetOrgPerson' SUP  
organizationalPerson STRUCTURAL MAY (groupMembership $ ndsHomeDirectory  
$ loginAllowedTimeMap $ loginDisabled $ loginExpirationTime $  
loginGraceLimit $ loginGraceRemaining $ loginIntruderAddress $  
loginIntruderAttempts $ loginIntruderResetTime $  
loginMaximumSimultaneous $ loginScript $ loginTime $  
networkAddressRestriction $ networkAddress $ passwordsUsed $  
passwordAllowChange $ passwordExpirationInterval $  
passwordExpirationTime $ passwordMinimumLength $ passwordRequired $  
passwordUniqueRequired $ printJobConfiguration $ privateKey $ Profile $  
publicKey $ securityEquals $ accountBalance $ allowUnlimitedCredit $  
minimumAccountBalance $ messageServer $ Language $ UID $  
lockedByIntruder $ serverHolds $ lastLoginTime $ typeCreatorMap $  
higherPrivileges $ printerControl $ securityFlags $ profileMembership $  
Timezone $ sASServiceDN $ SASecretStore $ SASecretStoreKey $  
SASecretStoreData $ SASPKIStoreKeys $ userCertificate  
$ nDSPKIUserCertificateInfo $ nDSPKIKeystore $ rADIUSActiveConnections $  
rADIUSAttributeLists $ rADIUSConcurrentLimit $ rADIUSConnectionHistory  
$ rADIUSDefaultProfile $ rADIUSDialAccessGroup $ rADIUSEnableDialAccess  
$ rADIUSPassword $ rADIUSServiceList $ audio $ businessCategory $  
carLicense $ departmentNumber $ employeeNumber $ employeeType $  
givenName $ homePhone $ homePostalAddress $ initials $ jpegPhoto $  
labeledUri $ mail $ manager $ mobile $ pager $ ldapPhoto $  
preferredLanguage $ roomNumber $ secretary $ uid $ userSMIMECertificate  
$ x500UniqueIdentifier $ displayName $ userPKCS12) X-NDS_NAME 'User' X  
-NDS_NOT_CONTAINER '1' X-NDS_NONREMOVABLE '1' X-NDS_ACL_TEMPLATES  
( '2#subtree#[Self]#[All Attributes Rights]' '6#entry#[Self]#loginScript'  
'1#subtree#[Root Template]#[Entry Rights]' '2#entry#[Public]#messageServer'  
'2#entry#[Root Template]#groupMembership' '6#entry#[Self]#printJobConfiguration'  
'2#entry#[Root Template]#networkAddress'))
```

- 2 Nell'output segnalato nel passaggio precedente, eliminare le informazioni in grassetto.
- 3 Salvare l'output revisionato come un file LDIF.
- 4 Aggiungere le informazioni seguenti al file LDIF appena salvato:

```
dn: cn=schema
changetype: modify
delete: objectclasses
objectclasses: (2.16.840.1.113730.3.2.2)
-
add:objectclasses
```

Di conseguenza, il file LDIF deve essere simile al seguente:

```
dn: cn=schema
changetype: modify
delete: objectclasses
objectclasses: (2.16.840.1.113730.3.2.2)
-
add:objectclasses
objectClasses: (2.16.840.1.113730.3.2.2 NAME 'inetOrgPerson' SUP
organizationalPerson STRUCTURAL MAY (groupMembership $ ndsHomeDirectory
$ loginAllowedTimeMap $ loginDisabled $ loginExpirationTime $
loginGraceLimit $ loginGraceRemaining $ loginIntruderAddress $
loginIntruderAttempts $ loginIntruderResetTime $
loginMaximumSimultaneous $ loginScript $ loginTime $
networkAddressRestriction $ networkAddress $ passwordsUsed $
passwordAllowChange $ passwordExpirationInterval $
passwordExpirationTime $ passwordMinimumLength $ passwordRequired
$ passwordUniqueRequired $ printJobConfiguration $ privateKey $ Profile $
publicKey $ securityEquals $ accountBalance $ allowUnlimitedCredit $
minimumAccountBalance $ messageServer $ Language $ UID $
lockedByIntruder $ serverHolds $ lastLoginTime $ typeCreatorMap $
higherPrivileges $ printerControl $ securityFlags $ profileMembership $
Timezone $ sASServiceDN $ sASSecretStore $ sASSecretStoreKey $
sASSecretStoreData $ sASPKIStoreKeys $ userCertificate $
nDSPKIUserCertificateInfo $ nDSPKIKeystore $ rADIUSActiveConnections $
rADIUSAttributeLists $ rADIUSConcurrentLimit $ rADIUSConnectionHistory $
rADIUSDefaultProfile $ rADIUSDialAccessGroup $ rADIUSEnableDialAccess
$ rADIUSPassword $ rADIUSServiceList $ audio $ businessCategory $
carLicense $ departmentNumber $ employeeNumber $ employeeType $ givenName $
homePhone $ homePostalAddress $ initials $ jpegPhoto $ labeledUri $ mail
$ manager $ mobile $ pager $ ldapPhoto $ preferredLanguage $ roomNumber
$ secretary $ uid $ userSMIMECertificate $ x500UniqueIdentifier $
displayName $ userPKCS12) X-NDS_NAME 'User' X-ND S_NOT_CONTAINER '1' X
-NDS_NONREMOVABLE '1')
```

- 5 Immettere il seguente comando:

```
ldapmodify -D cn_of_admin -w password -f LDIF_file_name
```

Replica

In questa versione, alcuni processi in background sono stati riprogettati per soddisfare le esigenze di ambienti dinamici di grandi dimensioni. Per ulteriori informazioni, consultare “[Managing Background Process](#)” (Gestione dei processi in background) nella *NetIQ eDirectory Administration Guide* (Guida all'amministrazione di NetIQ eDirectory).

È consigliato impostare il limite a *5 ms* e di *abilitare* Sincronizzazione in uscita asincrona. Tuttavia, se l'utilizzo della CPU aumenta, aumentare la durata del tempo di inattività. [Figura 4-1](#) mostra i valori impostati per le **impostazioni di ritardo del processo in background**.

Figura 4-1 Impostazioni del processo in background

The screenshot shows the NetIQ iMonitor configuration interface for an agent. The window title is "NDS™ iMonitor" and the date/time is "Wed 09 Oct 2013 09:11:53 PM EDT". The agent name is ".CN=edir2.O=screens2.T=TREE SCREENS2". The interface shows various configuration sections:

- Configurazione dell'agente:** Includes sections for "Intervallo processi in background (minuti)", "Configura determinazione costi riferimenti avanzata", "Impostazioni sincronizzazione asincrona in uscita", and "Impostazioni di ritardo processi in background".
- Intervallo processi in background (minuti):** Contains input fields for 780, 720, 60, 240, 2, and 30, corresponding to "Intervallo backlink/DRL", "Intervallo Cleaner", "Intervallo di sincronizzazione in uscita", "Intervallo di sincronizzazione dello sche", "Intervallo di pulizia interna", and "Intervallo eliminazione".
- Configura determinazione costi riferimenti avanzata:** Includes radio buttons for "Disabilita", "Abilita", and "Debug".
- Impostazioni sincronizzazione asincrona in uscita:** Includes radio buttons for "Abilita" and "Disabilita", and an input field for 0, corresponding to "Ritardo thread dispatcher asincrono (ms)".
- Impostazioni di ritardo processi in background:** Includes radio buttons for "CPU" and "Limite hardware", and input fields for 80, 100, 100, and 100, corresponding to "Utilizzo massimo CPU %", "Limite massimo ritardo (ms)", "Modifica ritardo elaborazione cache (ms)", and "Ritardo eliminazione definitiva (ms)".

An "Invia" button is located at the bottom of the configuration area.

Prove di laboratorio interne sono state eseguite su una configurazione di 10 server con le seguenti impostazioni: Limite rigido - *0 ms*, Sincronizzazione in uscita asincrona - *abilitata* e Ritardo thread dispatcher asincrono - *0 ms*. Le prove hanno dimostrato che la replica è 7 volte più veloce con le impostazioni di default. Durante questa prova, non sono state eseguite altre operazioni client.

Nota: Per sfruttare al meglio i vantaggi delle prestazioni dei sistemi con questi miglioramenti di scalabilità, è necessario utilizzare eDirectory 9.1 o superiore su tutti i server. Anche se nell'anello di replica sono presenti alcune versioni meno recenti, si riscontra comunque un miglioramento delle prestazioni.

Disco allo stato solido (SSD)

Questa versione supporta SSD Enterprise per operazioni I/O potenziate. [Tabella 4-1 a pagina 25](#) mostra il miglioramento delle prestazioni di riparazione su SSD nella configurazione di prova:

Tabella 4-1 Prestazioni di riparazione

Dimensione DIB (GB)	HDD (tempo in minuti)	SSD (tempo in minuti)	% di miglioramento
11	80	53	33,75
24	277	169	38,98
34	542	296	45,38
75	1383	618	55,31
98	3171	1023	67,73

Intervallo di aggiornamento di login NMAS

Per ulteriori informazioni, vedere [“Using the sasUpdateLoginInfo and sasUpdateLoginTimeInterval Attribute”](#) (Utilizzare l'attributo sasUpdateLoginInfo e sasUpdateLoginTimeInterval) nella [NetIQ eDirectory Administration Guide](#) (Guida all'amministrazione di NetIQ eDirectory).

Overhead SSL

LDAP su SSL consente di aggiungere un ulteriore carico sulla CPU a causa dei relativi requisiti di cifratura. Uno studio di laboratorio relativo alle prestazioni mostra un aumento delle prestazioni pari al 10% a causa dell'overhead di cifratura.

Import Convert and Export (ICE)

La utility NetIQ Import Convert and Export (ICE) utilizza un protocollo di aggiornamento di massa ottimizzato denominato LBURP per eseguire l'upload dei dati in eDirectory. Questo protocollo è notevolmente più veloce dell'upload dei dati utilizzando un semplice comando `ldapmodify`. Per ulteriori informazioni, consultare [Offline Bulkload Utility](#) (Utility per l'inoltro di massa offline) nella [NetIQ eDirectory Administration Guide](#) (Guida all'amministrazione di NetIQ eDirectory).

Idif2dib

Per l'ottimizzazione delle prestazioni di eDirectory durante l'upload di massa offline mediante l'utility `Idif2dib`, consultare [Tuning Idif2dib](#) (Ottimizzazione di `Idif2dib`) nella [NetIQ eDirectory Administration Guide](#) (Guida all'amministrazione di NetIQ eDirectory).

Dimensione del pacchetto NCP migliorata

Per comunicare tra diversi server, come protocollo di comunicazione eDirectory utilizza il protocollo NCP (NetWare Core Protocol). Nelle versioni precedenti, la dimensione massima del pacchetto consentita da NCP equivaleva a 64 KB, il che limitava la velocità effettiva del trasferimento dei dati su

NCP. In questa versione è stata migliorata la capacità di NCP di gestire pacchetti di dimensioni fino a 1 MB, consentendo a eDirectory di sincronizzare fino a 1 MB di dati in un unico pacchetto. eDirectory avvia la sincronizzazione con una dimensione del pacchetto di 64 KB, aumentando tale dimensione in base ai dati che devono essere ancora sincronizzati. In questo modo le prestazioni della replica sono state significativamente potenziate. Se nei due server è in esecuzione la versione 9.2, non è necessario effettuare alcuna ulteriore configurazione per sfruttare al meglio questo miglioramento.

5 Configurazione di eDirectory

In questa sezione vengono fornite le seguenti informazioni:

- ♦ [“Configurazione del sottosistema FLAIM” a pagina 27](#)
- ♦ [“Modifica delle impostazioni della cache FLAIM” a pagina 27](#)

Configurazione del sottosistema FLAIM

Per soddisfare una vasta gamma di configurazioni e installazioni, in eDirectory sono disponibili due meccanismi mediante i quali controllare il consumo della memoria cache. Questi meccanismi si escludono a vicenda.

- ♦ [“Limite rigido della cache” a pagina 27](#)
- ♦ [“Regolazione dinamica del limite” a pagina 27](#)

Limite rigido della cache

È possibile specificare un limite rigido di memoria in uno dei seguenti modi:

- ♦ Come un numero fisso di byte.
- ♦ Come una percentuale di memoria fisica.
- ♦ Come una percentuale di memoria fisica disponibile.

Quando viene specificato un limite rigido utilizzando il secondo o il terzo metodo, tale limite viene sempre convertito in un numero fisso di byte. Ciò significa che per il secondo metodo, il numero di byte rappresenta la percentuale di memoria fisica rilevata all'avvio di eDirectory. Per il terzo metodo, il numero di byte è la percentuale di memoria fisica disponibile rilevata all'avvio di eDirectory.

Regolazione dinamica del limite

Una regolazione dinamica provoca che eDirectory regoli periodicamente il consumo di memoria in risposta al consumo di memoria variabile relativo ad altri processi. Anche se la regolazione dinamica della memoria funziona correttamente negli scenari tipici, questo meccanismo non è consigliabile per ottenere prestazioni efficaci di eDirectory su piattaforme Linux a causa delle grandi differenze dei modelli di utilizzo di memoria e degli allocatori di memoria sulle piattaforme Linux.

Modifica delle impostazioni della cache FLAIM

- ♦ [“Modifica delle impostazioni della cache FLAIM mediante iMonitor” a pagina 28](#)
- ♦ [“Modifica delle impostazioni della cache FLAIM mediante _ndsdb.ini” a pagina 29](#)

Modifica delle impostazioni della cache FLAIM mediante iMonitor

È possibile usare iMonitor per eseguire le seguenti operazioni:

- ♦ Visualizzare o modificare le impostazioni della cache.

Configurazioni delle informazioni sul database

Regolazione dinamica

Percentuale di regolazione della cache % della memoria disponibile

Restrizioni sulla dimensione della cache > KB < Memoria disponibile totale - KB

Limite di hardware

Dimensione massima della cache KB

Percentuale della cache di blocco %

Intervallo di regolazione della cache sec

Intervallo di pulizia della cache sec

Impostazioni permanenti di cache

- ♦ Monitorare le statistiche della cache.

Informazioni sul database

Dimensione DIP (KB) 928

Dimensione blocco DB (KB) 4

[Visualizza ID transazione corrente](#)

Cache di database

	Totale	Cache voci	Cache di blocchi
Dimensione massima (KB)	695,238	347,619	347,619
Dimensione corrente (KB)	5,120	3,712	1,408
Elementi memorizzati nella cache	2,965	2,736	229
Vecchie versioni memorizzate nella cache	0	0	0
Dimensione della vecchia versione (KB)	0	0	0

Statistiche sulla cache del database

Hit	242,667	149,263	93,404
Descrizione delle corrispondenze	342,526	249,121	93,405
Errori	2,568	2,462	106
Descrizione degli errori	3,517	3,411	106
Richieste soddisfatte dalla cache (%)	98	98	99

Per le informazioni descritte sopra, consultare Cache del database in Configurazione dell'agente di iMonitor.

Informazioni sulla cache del database	Descrizione
Dimensione massima	La dimensione massima (in KB) che può essere raggiunta dalla cache specificata.
Dimensione attuale	La dimensione attuale (in KB) della cache specificata.
Elementi memorizzati nella cache	Il numero di elementi presenti nella cache specificata.
Versioni precedenti memorizzate nella cache	Il numero di versioni precedenti presenti nella cache specificata. Gli elementi della cache relativi a versioni precedenti sono conservati per mantenere intatta la coerenza delle transazioni di lettura nel database. In altre parole, se un thread si trova in una transazione di lettura e un altro si trova in una transazione di scrittura, le versioni precedenti dei blocchi modificati dallo scrittore vengono conservate per conto del lettore. In questo modo, i risultati del lettore sono garantiti per produrre una visualizzazione coerente durante la vita della relativa transazione anche se durante tale periodo sono state apportate delle modifiche.
Dimensione di versioni precedenti	La dimensione (in KB) degli elementi della versione precedente memorizzati nella cache.
Corrispondenze	Il numero di volte in cui è stato effettuato correttamente l'accesso a un elemento dalla cache specificata.
Consultazioni corrispondenze	Il numero di elementi consultati nella cache prima di eseguire l'accesso corretto a un elemento dalla cache specificata. Il rapporto relativo alla "consultazione corrispondenza per corrispondenza" rappresenta un sistema di misurazione per il livello di efficienza di ricerca nella cache. In genere, il rapporto dovrebbe essere prossimo a 1:1.
Errori	Il numero di volte in cui un elemento non è stato trovato nella cache specificata ed è stato necessario recuperarlo da una cache di livello inferiore o dal disco.
Errore consultazioni	Il numero di elementi consultati nella cache prima di poter stabilire che l'elemento desiderato non è presente nella cache specificata. Il rapporto "errore consultazione per errore" rappresenta un sistema di misurazione per il livello di efficienza di ricerca nella cache. In genere, il rapporto dovrebbe essere prossimo a 1:1.

Modifica delle impostazioni della cache FLAIM mediante _ndsdb.ini

Le impostazioni della cache FLAIM e altre configurazioni FLAIM possono essere eseguite modificando il file `_ndsdb.ini`, residente nella directory DIB. Riavviare eDirectory una volta modificato il file `_ndsdb.ini`.

È possibile impostare un limite ad aggiustamento dinamico o impostare un limite rigido della cache. Di seguito sono elencate le opzioni relative alla cache. È possibile specificare diverse opzioni, in qualsiasi ordine, separate da virgole. Tutte sono facoltative.

- ♦ **DIN o RIGIDO** - Regolazione dinamica di un limite o impostazione di un limite rigido.
- ♦ **% : percentuale** - La percentuale di memoria disponibile o fisica da utilizzare.

- ♦ **DISP o TOTALE** - La percentuale specifica la memoria disponibile o la memoria fisica totale. È pertinente solo al limite rigido e senza alcun effetto per il limite ad aggiustamento dinamico, in quanto quest'ultimo viene sempre calcolato in base alla memoria fisica disponibile. Di default è DISP.
- ♦ **MIN: byte** - Numero minimo di byte.
- ♦ **MAX: byte** - Numero massimo di byte.
- ♦ **LASCIA: byte** - Numero minimo di byte da lasciare.

Ad esempio:

```
cache=HARD,%:75, MIN:200000000
```

```
cache=500000000
```

- ♦ **preallocatecache: true/false** - Questa impostazione implica che eDirectory allochi previamente la quantità di memoria specificata dal limite rigido della cache.
- ♦ **rfdirectory-** È possibile specificare un percorso diverso per i file RFL.
- ♦ **cpinterval** - Numero di secondi dopo il quale FLAIM forza un punto di controllo. Il valore di default è 3 minuti.
- ♦ **maxdirtycache** - Numero massimo di byte della cache modificata.
- ♦ **lowdirtycache** - Numero minimo di byte della cache modificata.
- ♦ **blockcachepersent** - La percentuale della cache FLAIM utilizzata per la cache di blocchi.
- ♦ **cacheadjustinterval** - Intervallo in secondi per la regolazione dinamica della cache.
- ♦ **cachecleanupinterval** - Intervallo in secondi per la pulizia delle versioni precedenti di voci e blocchi dalla cache.