分散 Web システムにおける DNS を用いた負荷分散機構の実装と評価

12T270 森垣 航太 (最所研究室)

負荷量に応じてキャッシュサーバの台数を動的に変更することでリソースとコストの最適化を行なう 分散 Web システムにおいて, DNS を用いた負荷分散機構の実装とその評価について述べる.

1 はじめに

インターネット利用者の増加により、Web サーバにかかる負荷が増加している.負荷が増加し続けることでレスポンスタイムの悪化や、サーバがダウンしてしまう可能性があるため、高負荷時でもサービスを維持し続けられるシステムが必要になる.近年ではクラウド上にキャッシュサーバを容易に構築し、手軽に負荷を分散させることが可能になった.しかし、負荷量に応じて適切にキャッシュサーバの台数を管理しなければ、応答性が十分に向上しなかったり、余剰なリソースによる不要なコストが発生したりしてしまう.

そこで本研究室では,クラウド環境において,負荷量に応じて動的にキャッシュサーバの台数を増減することでリソースとコストの最適化を行なう分散 Webシステムを開発しており,ロードバランサを用いて負荷分散を行う機構が研究されている[1].この方法では,負荷が増加した際にロードバランサそのものがボトルネックになる可能性がある.このため本研究では,ロードバランサのようなボトルネックが生じにくい DNS を用いた負荷分散機構の実装を目指す.

2 システムの概要

提案しているシステムの概要を図1に示す.負荷監視機構はオリジンサーバやキャッシュサーバの負荷を監視し,負荷量に応じてキャッシュサーバの起動・停止と,DNS管理機構へ追加・削除要求の通知をする.DNS管理機構は通知を受け取り,その通知内容を元にDNSの振分け先更新を行なう.リクエストの振分けはDNSのラウンドロビン機能を用いる.

3 設計及び実装

3.1 負荷監視機構

負荷量として,堀内 [1] が開発した Apache の最大同時処理数に対する現在の処理数の割合 (稼働率)を用いる.閾値を2つ設定し,上限の閾値を超えた場合はキャッシュサーバを追加,下限の閾値を下回った場合にはキャッシュサーバを削除する.追加・削除時には DNS 管理機構へ振分け先更新の通知を行なう.

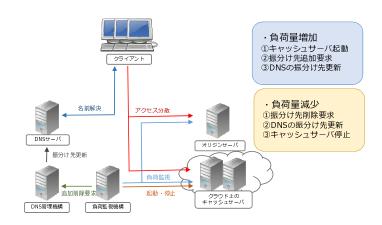


図 1: DNS を用いた負荷監視機構

3.2 DNS 管理機構

負荷監視機構から受け取った通知を元に,BINDのnsupdateコマンドを用いて振分け先を更新する.また,BINDのロギング機能により振分け先更新の結果のみをログに出力し,監視する.

4 評価

4.1 DNS の設定反映時間の評価

DNS を用いた方式では, DNS キャッシュにより設 定変更の反映に遅れが生じる.そこで,ドメイン名 の情報を管理する DNS サーバ1台, DNS キャッシュ サーバ3台,クライアント18台を用いて,2パター ンの経路における振分け先の更新反映時間への DNS キャッシュの影響を調べた.一定時間ごとに管理 DNS で問い合わせの対象となっている IP アドレスの追加・ 削除を交互に行い、クライアントの問い合わせ結果に 反映されるまでの時間を計測する . キャッシュの有効 期限である TTL は 15 秒とする. 問い合わせ経路に は DNS キャッシュサーバを 1 台経由するパターン A と,2台経由するパターンBを設けてあり,どちらも fowarders 機能により、キャッシュを持っていない場合 に次の DNS へ名前解決を回送する.クライアントは, それぞれのパターンで3台ずつ問い合わせる間隔を変 え,指定したドメイン名の問い合わせを行う.

パターン A の場合は最短で 4 秒 , 最長で 15 秒で設定が反映された . パターン B の場合は最短で 4 秒 , 最長で 14 秒で設定が反映された . どちらも TTL の値である 15 秒以内に反映されており , 経由する DNS サーバの台数による設定反映時間への影響はないといえる .

この結果から, DNS キャッシュによる設定反映の遅延は TTL の値以内であり, キャッシュサーバ追加・削除時にはその程度考慮すればいいとわかった.

4.2 負荷分散機構及び DNS の管理機構の評価

図 2 に示す環境で,負荷監視機構と DNS 管理機構により,負荷量に応じたキャッシュサーバの管理と負荷分散が行えるか評価を行った.すべてのサーバは 2 台のハイパーバイザ上に仮想マシンとして構築している.以下の手順で実験を行なった.

- 1. 同時リクエスト数を 60 秒毎に 100 ずつ増加.
- 2. 同時リクエスト数が 500 に達した後, 120 秒間その状態を維持.
- 3. 120 秒経過後,60 秒毎に同時リクエスト数を0になるまで100 ずつ減少.

それぞれのサーバの同時処理数は 150 に設定する.キャッシュサーバ追加の判断には直前の平均稼働率を,停止には直前5回分の平均稼働率の移動平均を用いる.

キャッシュサーバを起動させる閾値が0.6の場合の結果を図3,0.8の場合の結果を図4に示す。どちらも停止させる閾値は0.1とする。直前の平均稼働率を high,5回分の平均稼働率の移動平均を low としている。

同時リクエスト数が 200 になると 、 どちらも平均稼働率が急激に増加し 、1 まで上がっている (①) . その後 、平均稼働率が閾値を超えたことでキャッシュサーバが起動し負荷分散が行われ 、平均稼働率が減少していることがわかる (②) . その後 ,最大リクエスト数が減少すると平均稼働率も減少していることがわかる (③) . キャッシュサーバ停止後は振分け先が減るため ,平均稼働率が増加している . また ,各閾値でのキャッシュサーバ台数最大時の稼働率の合計は閾値が 0.6 の場合は $0.6 \times (4+1) = 3.0$ 、0.8 の場合は $0.8 \times (2+1) = 2.4$ となる 0.8 の場合 ,もう 1 台起動すると $0.8 \times (3+1) = 3.2$ となり,閾値が 0.6 の時のキャッシュサーバ台数が 4 台のときより大きくなる . このことから,閾値を変更した場合でもある程度同じ処理能力分のキャッシュサーバの起動ができていることがわかる .

以上の結果より,負荷量の計測とそれに伴うキャッシュサーバの追加・削除とリクエストの振分けが出来 ていることが確認できた.

5 まとめ

分散 Web システムにおける DNS を用いた負荷分散機の概要と各機構の実装について述べた.さらに DNS

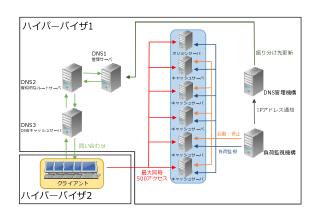


図 2: 各機構の評価実験における構成図

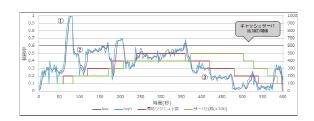


図 3: 実験結果(閾値:0.6)

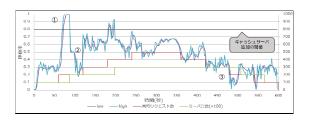


図 4: 実験結果(閾値:0.8)

キャッシュの DNS の設定反映時間への影響を調べ,実装したシステムの評価を行った.

今後は,振分け先サーバの性能差や負荷状態による 振分けの重み付けや,急激な負荷の上昇に対するキャッ シュサーバの複数台追加について検討する.

参考文献

[1] 堀内晨彦,最所圭三,"クラウドに適した Web システムにおけるキャッシュサーバの負荷監視および負荷分散",電子情報通信学会技術研究報告,IN2014-29,pp.79-84,2014