

問1 Web プロキシシステムの改善に関する次の記述を読んで、設問1～3に答えよ。

A社では半年前から、2台のプロキシサーバを用いたWebプロキシシステムを利用している。A社のネットワーク構成を、図1に示す。

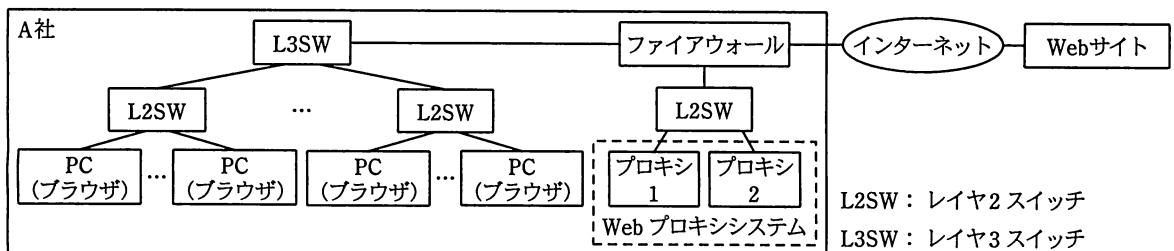


図1 A社のネットワーク構成（抜粋）

プロキシ1はキャッシュとURLフィルタリング用のプロキシサーバ、プロキシ2はウイルスチェック用のプロキシサーバである。PC上のブラウザはプロキシ1へアクセスし、プロキシ1はプロキシ2へアクセスする。Webプロキシシステムのアクセス順序を、図2に示す。

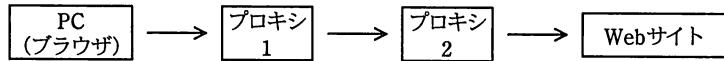


図2 Webプロキシシステムのアクセス順序

PC上のブラウザには、アクセスするプロキシ1のIPアドレスを定義する必要がある。A社では、定義用のファイル（以下、proxy.pacという）のURLをPCに登録している。proxy.pacはプロキシ1に格納されており、その中にプロキシ1のIPアドレスが登録されている。一方、プロキシ1には、アクセスするプロキシ2のIPアドレスが登録されている。

最近、Webサイトの応答が極めて遅くなったり、止まったりするようになった。この問題は、すべてのPCで同時に発生し、数分後には自然に解消した。

この問題について、ネットワークとWebプロキシシステムを担当しているB君が、調査し改善することになった。

ログの解析から、問題が発生しているときには、プロキシ 2 が受け付ける TCP コネクション数が、設定の上限値まで増加していることが分かった。しかし、プロキシ 1 が受け付ける TCP コネクション数は上限値の半数以下であった。プロキシ 1 とプロキシ 2 の上限値は、ボトルネックとなるプロキシ 2 のサーバ性能から設計した値で、同一である。これらの事実から、プロキシ 2 の過負荷が応答性能に影響を与えていることは判明したものの、その原因は分からなかった。

[通信プロトコルに関する調査]

B 君は、Web サイトの応答性能に関係する通信プロトコルを調査した。

HTTP クライアントと HTTP サーバ間の通信では、大量のデータを一方向に転送するバルクデータ転送と、比較的少量のデータを交互に転送する対話型データ転送とが混在している。このうち、[ア] の応答性能は、ラウンドトリップ時間の影響を受ける。ラウンドトリップ時間とは、TCP コネクションにおけるパケットの往復時間である。一方、[イ] の応答性能は、ラウンドトリップ時間のほかに、ボトルネックとなる中継路の帯域幅と、確認応答を待たずに送信できるデータ量である [ウ] によっても変化する。ラウンドトリップ時間が同じでも帯域幅を広げれば、応答性能は向上し続けると思われがちであるが、TCP の通信プロトコル上、実効転送速度は、“[ウ] ÷ ラウンドトリップ時間” に抑えられる。

HTTP/1.0 が公開されたころの HTTP の実装では、1 組のリクエストとレスポンスごとに、TCP コネクションの確立と切断が行われていた。図 3 に、HTTP クライアントが GET リクエストを用いて、HTTP サーバから Web ページの情報を取得する際の通信シーケンス例を示す。

図 3において、利用者から見た HTTP サーバの応答時間（以下、TAT という）は、t1～t9 の総和となる。HTTP クライアントの処理に着目すると、TAT は次の三つに分割できる。

- ・TCP コネクションの確立完了までの時間 : t1 + [エ]
- ・TCP コネクションの確立完了から、ダウンロードの完了までの時間 : [オ]
- ・ダウンロードの完了から、TCP コネクションの切断と情報の表示がともに完了するまでの時間 : [カ] + t9

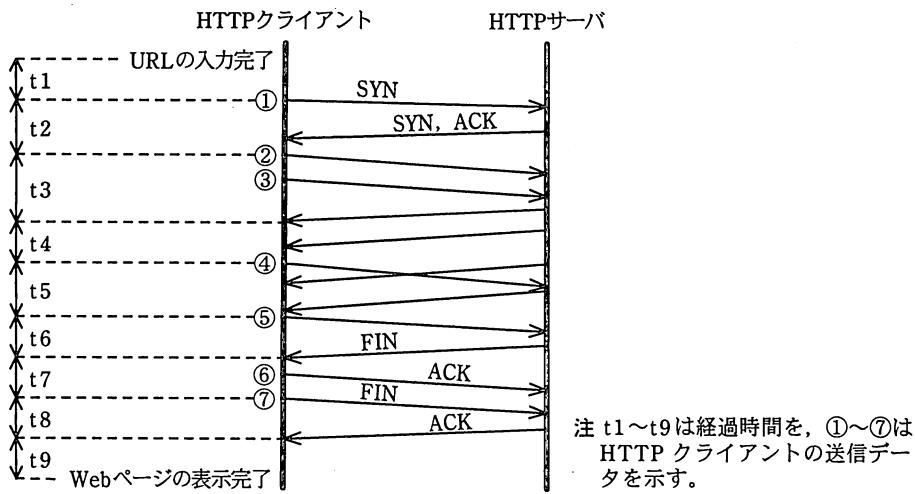


図3 HTTPに関する通信シーケンス例

HTTP/1.1において定義されている“永続的接続（Persistent Connections）”を用いると、複数組のリクエストとレスポンスが同一のTCPコネクションの中で実行できる。これによって、通信オーバヘッドが削減される。

多くのHTTPクライアントはキャッシュをもっており、取得する情報がキャッシュにある場合、その情報の最終更新時刻を付与したGETリクエストを送信する。キャッシュの情報が最新である場合、HTTPサーバは“304 Not Modified”的レスポンスだけを返す。これによってTATが短縮される。図3のHTTPクライアントがキャッシュをもち、問合せの結果、キャッシュにある情報が最新であると確認できた場合、そのTATは、図3で示されているTATに比べて、[キ]だけ短縮される。

HTTPクライアントは、“先読み機能”を実装している場合もある。先読み機能とは、参照中のWebページに含まれるリンク情報を用いて、利用者が次に読み込む可能性のある情報を先読みし、キャッシュに蓄積しておく機能である。

[原因の究明と対策の実施]

B君は、プロキシ2に関する通信データを調査した。その結果、特定のWebサイト（以下、Cサイトという）にアクセスするとき、プロキシ1からプロキシ2へのTCPコネクション確立要求が大量に発生することが分かった。プロキシ2とCサイト間のTCPコネクションは一つだけで、HTTP/1.1の永続的接続が使われていた。

B 君は、プロキシ 1 の仕様を再確認した。プロキシ 1 では先読み機能が実装されていた。また、設定によってこの機能を無効にすることことができたが、A 社では無効の設定を行っていなかった。B 君は、PC 上のブラウザやプロキシ 2 の仕様も再確認した。これらに先読み機能は実装されていなかった。B 君は、次のように考えた。

C サイトは、ほかの Web サイトへのリンク情報が多いので、プロキシ 1 の先読み機能が大量の TCP コネクションを発生させたと考えられる。プロキシ 1 の先読み機能を無効にすれば、問題は防止できそうである。無効にする作業は容易である。しかし、先読み効果がなくなるので、通常時の応答性能が悪化する可能性も否定できない。

先読み機能を有効にしたまま、プロキシサーバのアクセス順序を変更する対策も有望である。しかし、複数の作業を同時に実行しなければならない。例えば、プロキシサーバの IP アドレスを入れ替え、PC 側の設定を変えない場合、プロキシサーバの IP アドレスを入れ替える作業のほかに、(I) 三つの変更作業が必要である。そのため、作業計画を作成し、変更作業を行う必要がある。また、この対策案では、プロキシ 2 のボトルネックは解消しても、(II) 別のボトルネックが発生する可能性がある。

最終的に、B 君は、“対策として、プロキシサーバのアクセス順序を変更したい”と上司に報告した。その際、B 君は、C サイトへのアクセスによって発生する TCP コネクションについて、対策後の状態を図 4 に示し、この図を用いて対策の効果を説明した。

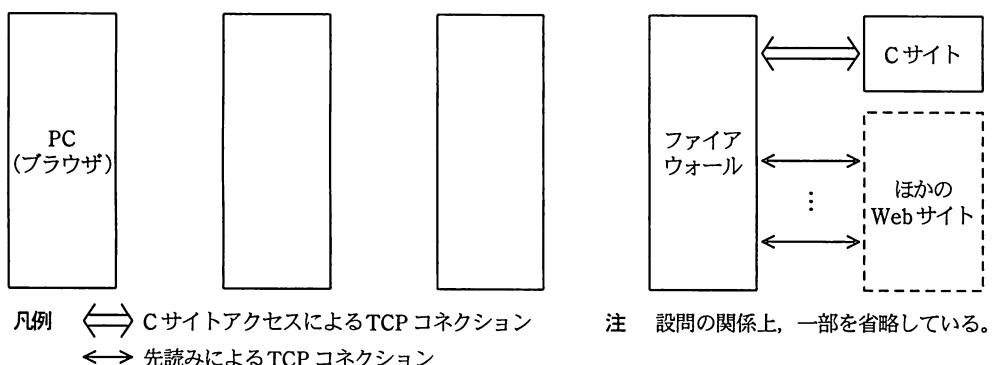


図 4 C サイトへのアクセスによって発生する TCP コネクション（対策後）

その後、B 君の報告どおりに変更作業が行われ、問題は発生しなくなった。

設問 1 〔通信プロトコルに関する調査〕について、(1)～(3)に答えよ。

- (1) 本文中の ～ に入る適切な字句を答えよ。
- (2) GET リクエストを図 3 中の ①～⑦の中から選べ。
- (3) 本文中の ～ に入る適切な時間を、図 3 中の t1 ～ t9 を用いた数式で答えよ。

設問 2 〔原因の究明と対策の実施〕について、(1)，(2)に答えよ。

- (1) 本文中の下線 (I) について、三つの変更作業をそれぞれ 30 字以内で具体的に述べよ。
- (2) 本文中の下線 (II) について、別のボトルネックを 20 字以内で述べよ。

設問 3 図 4 について、対策後の装置名と TCP コネクションを解答欄に記入せよ。