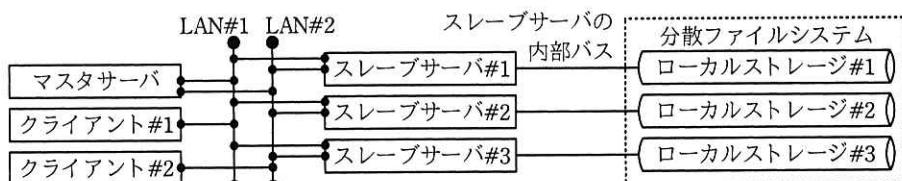


問4 並列分散処理基盤を用いたビッグデータ活用に関する次の記述を読んで、設問1～4に答えよ。

S社は、スーパーマーケットやドラッグストアなどの小売チェーン（以下、チェーンという）で販売されている衣料用洗剤や食器用洗剤などを製造する大手消費財メーカーである。商品企画部による商品力強化や、営業部による拡販施策検討のために、取引先である複数のチェーンから匿名化されたPOSデータを週次で購入し、独自に集計・分析することになった。購入するPOSデータの件数は約10億件／週と予想されるので、情報システム部のTさんをリーダとして、並列分散処理基盤を利用したPOSデータ集計・分析システムを構築することになった。

#### 〔並列分散処理基盤のシステム構成〕

Tさんは、S社が保有している並列分散処理基盤のシステム構成を調査した。並列分散処理基盤のシステム構成を図1に示す。



注記 マスタサーバ、クライアント#1及びクライアント#2のローカルストレージは省略する。

図1 並列分散処理基盤のシステム構成

処理対象のデータはブロック単位に分割され、物理的には、各スレーブサーバーの内部バスに接続されたローカルストレージに分散して格納されているが、論理的には、単一のファイルシステム（以下、分散ファイルシステムという）で管理されている。分散ファイルシステムのブロックサイズは128Mバイトに設定されている。任意のスレーブサーバー1台に障害が生じた場合でも処理を継続できるように、ブロックは2台のスレーブサーバーのローカルストレージに非同期で複製して格納されている。ファイル名、ブロック位置、所有者、権限などのメタデータは、マスタサーバーが保持している。

マスタサーバーはクライアントからジョブの実行依頼を受け付け、ジョブを複数の実行単位（以下、タスクという）に分割し、処理対象のデータを格納しているスレーブ

サーバに対してタスクの実行を依頼する。データを分割した際にデータサイズのばらつきが小さいほど、タスクが均等に分散される。また、同一ジョブ内のタスク間で処理するデータが依存しており、タスクが逐次的に処理される場合、それらのタスクは分散されない。各スレーブサーバで同時に実行可能なタスクの数は、CPU の物理コア数-1 を上限とする。並列分散処理基盤全体で同時に実行するタスクの数を多密度という。

マスタサーバの仕様は、CPU 物理コア数 2、メモリ容量 8 G バイト、ローカルストレージのディスク I/O 速度 60 M バイト／秒である。スレーブサーバの仕様は、CPU 物理コア数 4、メモリ容量 16 G バイト、ローカルストレージのディスク I/O 速度 60 M バイト／秒である。

T さんが調査結果を上司の U 課長に報告したところ、①可用性の観点からリスクがあるとの指摘を受けた。本リスクを評価した結果、それを受容してシステム構築を進めることになった。

#### [POS データ集計・分析システムのジョブ構成]

POS データ集計・分析システムを構成するジョブの一覧を表 1 に示す。

表 1 POS データ集計・分析システムを構成するジョブの一覧

記号	ジョブ名	処理内容	処理対象 のデータ	ジョブの特性				目標処理 時間（時 間）
				平均 ファ イルサイ ズ (M バ イト)	ファイル 数 (個)	ファイルの 分割単位	データサ イズのば らつき	
(A)	データ形式 統一	POS データを統一のデ ータ形式に変換する。	購入する POS デー タ	300	1,400	チーン 別・日別	大	2.0
(B)	店舗別売上 集計	売上数量を店舗別に集 計する。	(A)の処理 結果	100	6,300	店舗別	中	0.5
(C)	商品別売上 集計	売上数量を商品別に集 計する。	(A)の処理 結果	20	10,000	a	小	1.0
(D)	売上予測	重回帰分析の偏回帰係 数を求め、求めた偏回 帰係数を用いて自社商 品別の売上数量を予測 する。	(C)の処理 結果	1	600	商品別	小	6.0

注記 データサイズのばらつきとは、データサイズの偏差（ファイルの分割単位で処理対象のデータを分割した際の各分割データのサイズとその平均との差）から求めた指標であり、各ジョブにおけるデータサイズの散らばりの度合いを意味する。

POS データの購入元は 200 チェーンあり、POS データは日別にファイル分割されている。1 週間分の POS データのファイル数は 1,400 個であり、総データサイズは 420 G バイトとなる。店舗数は全チェーン合わせて 6,300 店舗であり、取り扱われている商品数は 10,000 点である。そのうち、S 社の商品は 600 点である。

ジョブの実行順序は(A), (B), (C), (D)の順であり、各ジョブは同時には実行されない。

毎週月曜日 23 時までには、前週月曜日から日曜日までの全ての POS データが分散ファイルシステムに格納される。商品企画部や営業部からは、毎週火曜日の 9 時には最新の分析結果を見られるようにしてほしいとの要望が挙がっているので、月曜日 23 時から火曜日 9 時までの間に一連のジョブを完了させる必要がある。

#### [性能テスト]

POS データ集計・分析システムを開発し、性能テストを実施したところ、②ジョブ(B)が目標処理時間内に完了しないことが判明した。ジョブ(B)実行中のマスタサーバ及びスレーブサーバ#1 のリソース使用状況を図 2 に示す。

なお、スレーブサーバ#2 及びスレーブサーバ#3 のリソース使用状況もスレーブサーバ#1 のリソース使用状況と類似している。

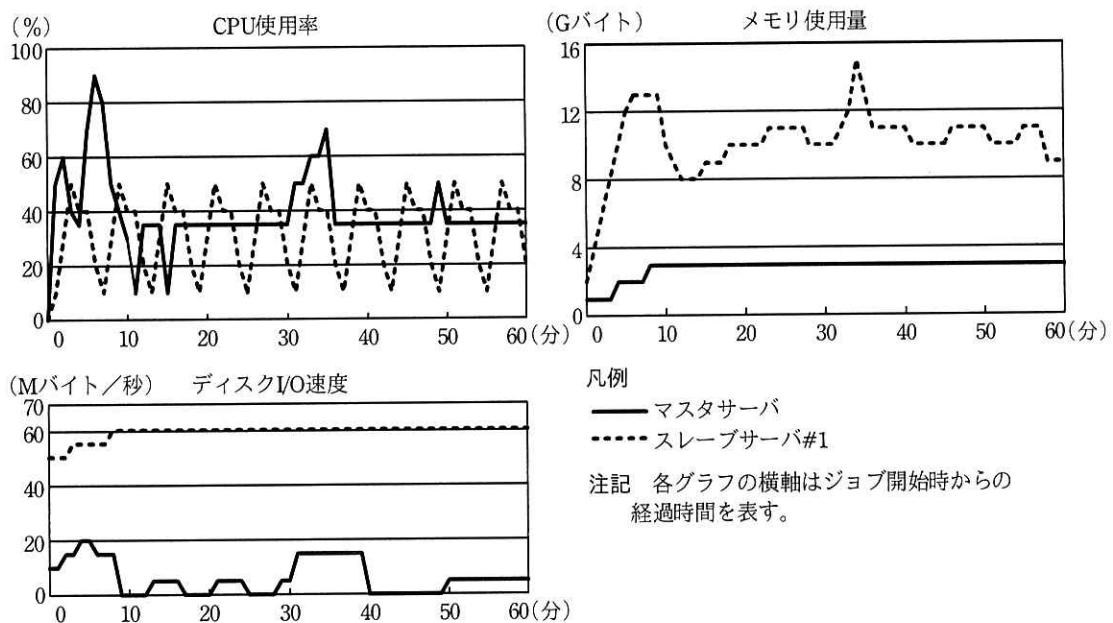


図 2 各サーバのリソース使用状況

Tさんは、ボトルネックとなったリソースを特定して適切な対策を講じることによって、ジョブ(B)を目標処理時間内に完了させることができた。

#### [スケールアウトの計画]

今後はPOSデータの購入元を増やし、分析精度を高めることを検討している。1年後には取り扱うPOSデータの件数を現在の10億件／週から30億件／週に増大させることが目標である。処理対象のデータ件数が増えると一部のジョブが目標処理時間内に完了しなくなる懸念があるので、並列分散処理基盤のスレーブサーバの増設（以下、スケールアウトという）を計画しておくことになった。性能テストにおいて調査した、POSデータの件数と処理時間の関係、及び多重度と処理時間の関係を図3に示す。Tさんは、1年後のスケールアウトに向けて予算を確保するために、図3を基に追加が必要となるスレーブサーバの台数を試算した。

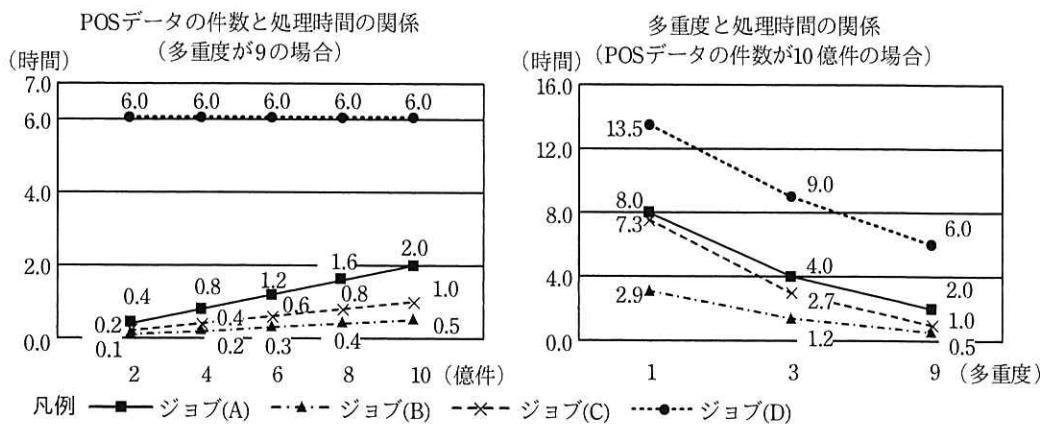


図3 性能テストにおいて調査した性能特性

1年後にPOSデータの件数が3倍になること、及び図3のPOSデータの件数と処理時間の関係におけるジョブ(A)～(C)の傾向から、1年後の並列分散処理基盤に要求されるスループットは現行の並列分散処理基盤の3倍と推定される。処理時間がPOSデータの件数に依存しないジョブ(D)はスケールアウトにおいて考慮する必要がない。図3の多重度と処理時間の関係から、スケールアウトにおいて考慮する必要があるジョブのうち、多重度を増やしても処理時間が最も短縮されにくいジョブはジョブ(A)である。多重度を3倍にした場合、ジョブ(A)におけるスループットは2倍と

なる。並列分散処理基盤のスループットを 3 倍にするために最低限必要な多密度は、現行の並列分散処理基盤の  倍にあたる  である。したがって、1 年後までに少なくとも  台のスレーブサーバを追加する必要がある。

設問 1 [並列分散処理基盤のシステム構成] について、(1), (2)に答えよ。

- (1) 図 1 のシステム構成での多密度の上限を答えよ。
- (2) 本文中の下線①について、どのようなリスクを指摘されたか。30 字以内で述べよ。

設問 2 [POS データ集計・分析システムのジョブ構成] について、(1), (2)に答えよ。

- (1) 表 1 中の  に入る適切な字句を答えよ。
- (2) 並列分散処理を行わない場合と比較して、並列分散処理を行う場合のスループットの変化の比率が最も大きくなると見込めるジョブの記号を答えよ。

設問 3 [性能テスト] について、(1), (2)に答えよ。

- (1) 本文中の下線②が発生した際にボトルネックとなった原因を、図 2 中の各サーバのリソース使用状況から判断して答えよ。
- (2) ボトルネックの解消に有効な対策を解答群の中から二つ選び、記号で答えよ。

解答群

- ア スレーブサーバの CPU を物理コア数が多いモデルに換装する。
- イ スレーブサーバのローカルストレージを高速なモデルに換装する。
- ウ スレーブサーバを増設し、1 台当たりで同時実行するタスク数を減らす。
- エ 分散ファイルシステムのブロックサイズを 64M バイトに変更する。
- オ マスタサーバのメモリを増設する。

設問 4 [スケールアウトの計画] について、本文中の  ~  にに入る適切な数値を答えよ。 ,  の数値は小数点以下を切り上げて、整数で答えよ。ここで、各ジョブの目標処理時間は変更しないものとし、図 3 における処理時間の変化の比率は、測定範囲外においても測定範囲内とほぼ等しくなることを前提とする。また、ボトルネックを解消するために講じた対策によって、多密度やスレーブサーバの台数は変化していないものとする。