

稠密処理システムGALAXYでの オブジェクト管理

3U-7

太田昌孝、前川 守、河内谷清久仁、濱野 純

(東京大学)

1. はじめに

これからの人間と計算機との係わりかたとして、稠密処理というものを考え、これに基づいて作成されているGALAXY OSについて、その基本的な概念である。オブジェクト処理について述べる。

2. 稠密処理とは

これまでの電子計算機の利用の発展を眺めると次の3期に分けることができる。

第一期 (1950年代まで)	バッチ処理
第二期 (1960年代まで)	TSS処理
第三期 (1980年代前半まで)	分散処理

我々は現在第四期の人口に立っているわけである。我々は、第四期は稠密処理(ホロニック・プロセッシング: Holonic Processing)の時代になると想定する。その概念を提案するとともにその実現を計るものである。図1を見て分かるように、第四期においては多数の計算機が稠密に分布することになる。この各計算機を銀河の恒星にみたてて、システムをGALAXYと名付けた。HolonはHolonという言葉の形容詞形で、ギリシャ語で全体を意味するHolsという言葉と、個を意味するonという言葉を組み合わせた。イギリスのケストラーという人の造語である。その意味は多くの個からなる全体があたかも一つの個のように振る舞うと共に、個を見れば全体が反映されているといった組織体のことである。生物体などはこれに近いものであり、我々が第四期に抱く、生物体のように柔軟で有機的なシステムのイメージを表現するのに適切な言葉である。

表1に、第一期から、第四期までの処理形態の変遷が示されている。この表から、計算機使用形態は、いろいろ

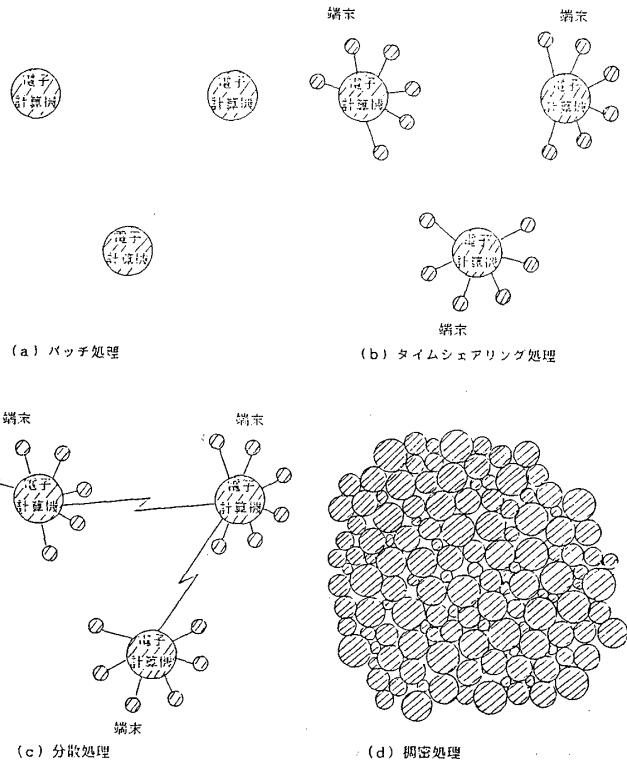


図1. 第一期から第四期までの処理形態

期	処理形態	人間とコン	情報の共有	情報の種類	利用者の	利用者層	インタ	システム	情報の公	典型的電子計	必要な技術
	(応答性)	ピュータの	統合性		作業支援	の拡大	フェース	の柔軟性	開と保護	算機システム	
第一期	集中一括 (バッチ処理) (劣悪)	人間が従	1台の電子計算機システムのみ利用可	プログラム、データ(形式的な文字データ)	形式的なデータ(形式的な文字データ)	EDP及び单一作業	人間とのインタフェースは計算の利用者殆ど無視	硬	考慮されていなかった	メインフレーム	バッチオペレーティングシステム
第二期	時分割 (タイムシェア) (良) リング処理	サービスは向上したが依然人間が従	1台の電子計算機システムのみ利用可	プログラム、データ、メッセージ(形式的な文字データ)	形式的なデータ、メッセージ(形式的な文字データ)	プログラム、インターフェース、单一作業	マンマシン・インターフェースはコマンド体系の統一などで向上	硬	簡単な保護機能	メインフレーム、端末	タイムシェアリングシステム
第三期	通信技術 (分散処理) (良) ディング	パーソナルコンピューターの導入	電子計算機間の情報の転送が可能	プログラム、データ、メッセージ(形式的な文字データ)	複数のデータ、メッセージ(形式的な文字データ)	単純作業	マルチウインドウのオペレータ、アイコンなどにより個人業務	若干の柔軟性	暗号技術による情報保護	メインフレーム(ミニコン)、端末、ネットワーク	ネットワークワーク
第四期	問題発生 (稠密処理) 地点での処理を行うと共にシステムが問題の発生を直ちに知らせる。 (優)	人間が全シス	利用者は全ての機能情報をあたかも声文字を統合する	画像、图形、音声	利用者の各分野の業務(企画、専門家)	各形式的、非形式的なマルチメディア情報	マルチウインドウのオペレータ、アイコンなどにより個人業務	高い柔軟性	情報はできず、情報が分散されると共に高信頼性に高い柔軟性	ワークステーション、マルチ	稠密オペレーティングシステム
		テム、機能を用いる。	自らの手にある	声文字を統合する	各分野の業務(企画、専門家)	設計、文書作成等)	マルチウインドウのオペレータ、アイコンなどにより個人業務	柔軟性	情報は分散されると共に高信頼性に高い柔軟性	ワークステーション、マルチ	稠密オペレーティングシステム
		て用いる。	ように利用でき	する。	全面支援。	形式的な作業は	マルチウインドウのオペレータ、アイコンなどにより個人業務	高い柔軟性	情報は分散されると共に高信頼性に高い柔軟性	ワークステーション、マルチ	稠密オペレーティングシステム
		が問題の発	る。トランスペ	メディア情報	形式的な作業は	言語に及ばず、	マルチウインドウのオペレータ、アイコンなどにより個人業務	柔軟性	情報は分散されると共に高信頼性に高い柔軟性	ワークステーション、マルチ	稠密オペレーティングシステム
		生を直ちに	アントラント全	システム、真の	形式的な作業は	人間の思考形成の支援	マルチウインドウのオペレータ、アイコンなどにより個人業務	高い柔軟性	情報は分散されると共に高信頼性に高い柔軟性	ワークステーション、マルチ	稠密オペレーティングシステム
		知らせる。	シス	情報化社会	言語に及ばず、		マルチウインドウのオペレータ、アイコンなどにより個人業務	柔軟性	情報は分散されると共に高信頼性に高い柔軟性	ワークステーション、マルチ	稠密オペレーティングシステム

表1

稠密処理の特徴

Object Management of GALAXY Holonic Processing System

Masataka Ohta, Mamoru Maekawa, Kiyokuni Kawachiya, Jun Hamano
University of Tokyo

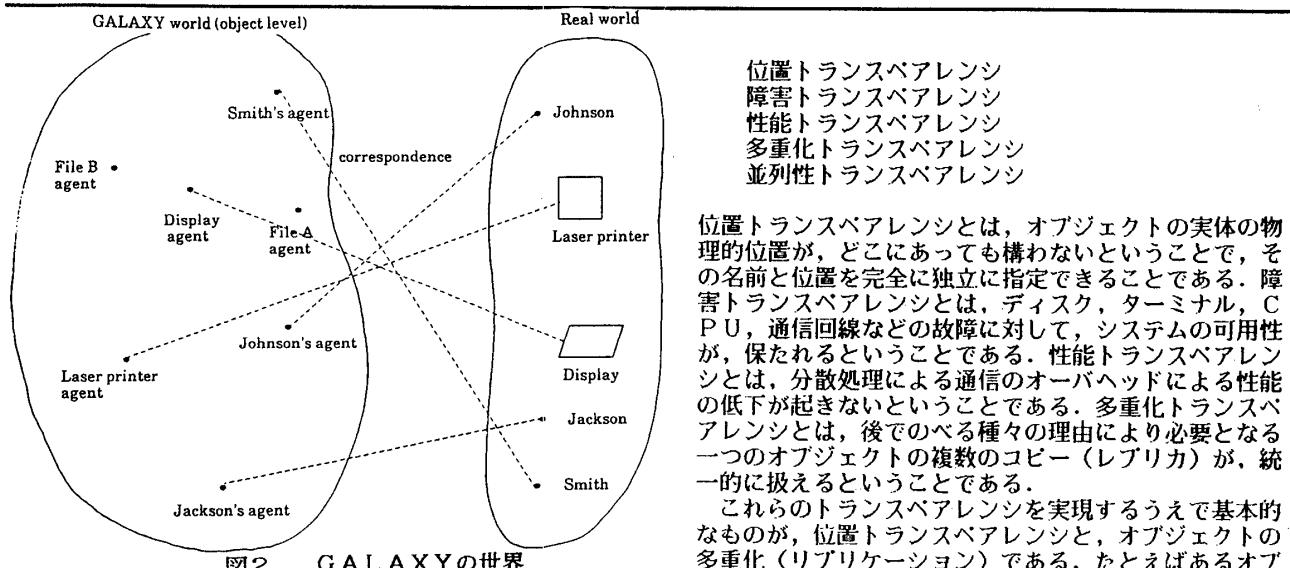


図2. GALAXYの世界

るな制限をなくし、利用者と計算機が自然にふれあえるようなトランスペアレンツなものになっていく傾向がうかがえる。もうひとつの傾向は、システムの各要素が知的で、自律的なものになってきたことであり、このような要素を扱うには、オブジェクト処理の考え方方がOSレベルでも必要となってくる。

3. オブジェクト処理の考え方

分散処理システムにとって重要なのは、その構造が利用者の環境に直接対応していることである。これは、ネットワークが人間の活動にとっての下部構造であることからもうなずける。このために、GALAXY OSは、末端利用者にとって、自律的なオブジェクトの集合として見えるようにデザインされた。

在来型のOSでは、基本的には、ファイルとプロセスの考えしかないが、GALAXY OSでは、図2に示すように現実世界の様々な要素に対応して、そのエージェントとなる種々のオブジェクトが存在する。オブジェクトとしては、いかなる自律的なものも許される。図3のオブジェクト間の関係は、論理的なものであり、後で述べる位置トランスペアレンツにより、実際の物理的な位置はどこにあってもかまわない。

代表的なオブジェクトのタイプとしてはつぎのようなものがある

- ユーザオブジェクト
末端利用者に対応するオブジェクト
- デバイスオブジェクト
プリンタ、ディスプレイなどの物理的な装置に対応するオブジェクト
- システムオブジェクト
GALAXY OSの各種機能を提供するオブジェクト
- ファイルオブジェクト
通常のファイルに対応するオブジェクト

このように、現実世界に対応するオブジェクトを用意することにより、利用者は自分の周辺の論理的環境をGALAXY内部でもそのまま利用することができる。

4. トランスペアレンツ

利用者がシステムの色々な事情によって不合理な制限を受けないようにするために、トランスペアレンツという考えを導入した。GALAXY OSでは、オブジェクト管理に際して、次のようなトランスペアレンツを考える。

- 位置トランスペアレンツ
- 障害トランスペアレンツ
- 性能トランスペアレンツ
- 多重化トランスペアレンツ
- 並列性トランスペアレンツ

位置トランスペアレンツとは、オブジェクトの実体の物理的位置が、どこにあっても構わないということで、その名前と位置を完全に独立に指定できることである。障害トランスペアレンツとは、ディスク、ターミナル、CPU、通信回線などの故障に対して、システムの可用性が、保たれるということである。性能トランスペアレンツとは、分散処理による通信のオーバヘッドによる性能の低下が起きないということである。多重化トランスペアレンツとは、後でのべる種々の理由により必要となる一つのオブジェクトの複数のコピー（レプリカ）が、統一的に扱えるということである。

これらのトランスペアレンツを実現するうえで基本的なものが、位置トランスペアレンツと、オブジェクトの多重化（リプリケーション）である。たとえばあるオブジェクトを作成するためのディスク装置が故障していた場合、位置トランスペアレンツにより、他のディスクを問題なく利用できる。また、必要な情報を含んだディスクが使用不能の場合、多重化により、その情報の他のレプリカを使用すればよい。また、物理的に遠くにあるオブジェクトのレプリカを局所的に作成することにより、アクセスの手間を減らせる。多数のレプリカを統合して扱うためには、オブジェクトの位置トランスペアレンツが必要である。

5. オブジェクトの管理の方法

オブジェクト管理の高位の部分である名前の管理の問題は、他の発表で述べるためここでは触れず、低位の問題である、レプリカの管理方法について、述べる。

GALAXYでは、多数のレプリカを多少の障害のもとでも多重化トランスペアレンツを保って管理する必要がある。GALAXYで多重化されるオブジェクトは、高位のディレクトリなどの、たびたび読まれはするが、更新の頻度は低いものが多いと考えられる。そこで基本的には、読みだしは任意のレプリカから、書き込みはすべてのレプリカに行うことにする。ただしこのままではあるオブジェクトのレプリカを含むすべてのプロセッサノードが動作中でないかぎり、オブジェクトの書き換えがおこなえない。そこで、つぎのような方法をとる。

まず、システム中にいくつかのノンストップノードを考える。これは、障害によらず、24時間中動作し続けるノードである。もしもあるオブジェクトのレプリカが、あるノードのダウンにより実行できなかった場合、目標のノードへ書き込むかわりに、適当なノンストップノードに、書き換えるべき情報を登録しておく。これによりダウン中のノードの情報の書き換えが行われたとみなす。この後ダウンしていたノードが、再び立ち上がった場合、そのノードはノンストップノードにダウン中にどのような情報の書き換えが起こったか問い合わせ、その情報を自己のもつレプリカに反映する。これによって、ある程度の障害のもとでの、レプリカの書き換えが行える。

ノンストップノードの実現と、そこへの通信回線の確保は、ハードウェアの多重化によって実現することが可能である。

6. まとめ

第4期の計算機利用技術として、稠密処理システムGALAXYについて、解説した。GALAXYにおいてはオブジェクトの考え方と、トランスペアレンツの考えが重要であり、そのためのオブジェクトの複製の管理に工夫が必要である。