

今回は、MIMD（マルチプロセッサ）について、問題点を議論してみたい。

- (1) MIMD（マルチプロセッサ）が得意とすることは何だろうか？ 苦手とすることは何だろうか？
- (2) ハードウェア構成として、共有メモリ型と分散メモリ型に分類されることがあるが、それぞれの良い点、問題となる点を比較してみよう。
 - (ア) 処理性能の得やすさ ~ 構成上何がボトルネックになるか
 - (イ) 拡張性（スケーラビリティ）
 - (ウ) プログラムの移行性、考えやすさ
- (3) 分散メモリ型がスケーラビリティで優れているとして、「京」のような大型のスーパーコンピュータは分散メモリ型にしている（正確には、メモリ共有型構成をしたノードを結合ネットワークで結合している）。結合ネットワークの設計は、すべてのノード間を結合すれば（フルコネクション）1ホップで到達できるが結合本数が多くなり各ノードの出入り口インターフェースが増えたり配線スペースが多くなったり故障が増えたりする。逆に結合を少なくする代わりに直接到達できないノードへはマルチホップで行き着くようなネットワーク（非常に多数の結合法が提案されている）は、結合線の数が減る代わりに到達時間が長くなる。新しいネットワークポロジの提案をしている資料（論文）を探して読んでみると面白い。（たとえば、「スーパーコンピュータ「京」のインターコネクト Tofu」<http://www.fujitsu.com/downloads/JP/archive/imgjp/jmag/vol63-3/paper05.pdf> や「革新的な「6次元メッシュ/トラス」ネットワーク技術」<http://www.fujitsu.com/jp/about/businesspolicy/tech/k/whatis/network/>）
- (4) NUMA（Non-Uniform Memory Architecture、メモリアクセスが一様でない）構成のシステムを使う時、ベストの性能を出すためには何を考える必要があるだろうか？
同様に、データ転送時間（通信時間）が相手によって異なるとき（たとえば遠いノードへのアクセスがマルチホップになっているので時間がかかる等）ベストの性能を出すためには何を考える必要があるだろうか？
- (3) 直列プログラムを MIMD 型のコンピュータに移して並列化しようとする時、何が起こるか？ そもそも、直列プログラムを移すということができるだろうか、それとも新しく計算手順を考え直す必要があるだろうか？