

マイクロコンピュータによる LISP 汎用图形編集システム

山本 強 小林 隆広 青木 由直
(北大工)

1 まえがき

最近の 16 ビット / 4870 CPU の処理能力の向上には目を見張るものがあり、これら CPU を用いた 10-ソナルコンピュータシステムは処理能力の点では 16 ビットミニコンピュータと肩を並べるものとなってきております。特に LISP 处理系のよう比較的大きな線形メモリー空間を必要とするシステムではこれらの 16 ビット CPU の特徴を有効に利用でき、従来の 8 bit CPU では困難であった実用システムが実現できる可能性がある。また、最近ではビットマップディスプレイ、インクリメンタルマウスといった初期的なマニ・マシンインターフェイスがこうしたパーソナルコンピュータに標準装備されるようになってきており、图形処理端末としての機能も高度に発展させております。この結果 LSI 設計、論理回路設計等に使用される CAD システムもこうした 10-ソナルコンピュータ上での実現がますます多くなり、ワークステーションとして既に実用化されております。本報告ではこのよう CAD システムの実現例の一つとして 16 ビットパーソナルコンピュータ上の LISP を機言語として開発された汎用图形編集システムについて述べます。本システムは LSI との多層構造の 10 ターニデータの対話形式の編集を行うものであり Tree 形データ構造により大規模なパターンデータの取扱いも可能となっており、従来はコストの点で困難であった個人用 CAD システムへの実現を目指してます。

2 汎用图形編集システム < AIDS > の概要

AIDS (Advanced Interactive Designer System) は LSI マスクデータを始めとする多層構造の 2 次元パターンデータの入力、編集を会話的に行うことの目的として開発された。必要なハードウェアは標準的な 10-ソナルコンピュータの範囲である事を前提とし、現在は富士通 FM-11 (8088 CPU) 上の CP/M-86 にインストールしてあるが、同程度のシステムであれば移植は容易である。图形編集のためのペインティングデバイスとしてはインクリメンタルマウスを、ディスプレイは内蔵のグラフィック機能を用いる。必要なならばハードコピー端末として X-Y ポンタクタ接続することができる。AIDS はその豊富なプリミティブデータ構造、Tree 形データ管理、様々な图形編集コマンドによって構成される。

2.1 プリミティブデータ構造

AIDS システムでは基本データ構造として次の 6 種をサポートする。

1. LINE 型: オーバンワイヤー
2. SHP 型: 開ループデータ (面積 0 以上)
3. REC 型: 四角型データ (面積 0 以上)
4. TXT 型: 文字ストリング
5. SYM 型: シンボルデータ
6. FIG 型: 他で定義された图形のネスティング

これらのデータ構造のうち、FIG 型を除いた他のオブジェクトはレコードを有えられ、これらより多層構造を表現する。また、各データ型はこれらに独特のア

口 110 テイ述持つてあり、これらは入力時に自動的にチヌラれるが、積で変更することも可能である。 FIG 型データは他とは異なりレコードを持たない。これは FIG 型データが他の定義された图形とのモードであり、展開されたと主にその中に含まれるアリミティデータが既にレコードを持つてたりである。 FIG 型データのネスティニアレイルの制限は毎リバ評価段階を故意に制限することによりリミットを設定することができる。

2.2 Tree 構造の图形データ管理

一般に大規模な LS Ⅰ や論理画面の作成時に全てデータを同一レベルで取り扱うのは記憶容量の増大やデータサイズを要する時間外増加するなど好ましくない。本システムでは機能的には局所的まとまりをモジュールとして图形データを定義してこれを上位レベルで配置し、モジュール間の結済等を行なう階層的レイアウトの手法を採用する。既に定義されてる图形データは他の图形中にネストできるが、この場合、展開エリアリミティデータとして追加工れるのではなく、配置情報のみが入力される。データスクレイ時にネスティニアレイルを作り出すとその图形の評価を行なう際に二重表示し他の图形データとの相互関係を表示される。しかしほネスティニアレイルの内部ドリンクで編集を行うことはできず、一組でのレベルの編集を終了後、編集オペレーティング图形をオペレーティングから行う必要がある。このようなデータ管理を行う利点としてデータオペレーティング上手くなることなどが挙げられる。大規模な图形の表示を行なう場合、主記憶の制限から全データが同時に主記憶中に存在できないが、この場合でも評価の過程が必要なのは Tree の中の現在注目している枝のみでありそれ以外は主記憶から追加出すことができる。またメモリー等の設計に対する基本セルのコストリクス配置を行なうが、この場合モセルデータは全て共通となる記憶容量を節約できる。

2.3 データ編集コマンド及びシナリオ

AIDS システムの編集操作コマンドは、基本動作を示すキーワード(動詞)とそのコマンド内の細かな分類を示すキーワード(名詞、形容詞)で構成される。動詞としては現在一種のコマンドが実装されているがこれらのうち图形データの操作に関するものに以下に示す。

1. INS 系コマンド： 現在オペレーティング中の图形に対するデータの追加を行なう (Insert)
2. ERS 系コマンド： 指定されたエントリーを消去する (Erase)
3. MOV 系コマンド： 指定されたエントリーを移動する (Move)
4. STR 系コマンド： 指定されたエントリーを位相的な情報を変えることなく変形を行なう。 (Stretch)
5. BRK 系コマンド： 指定されたエントリーを変形する (Break)
6. CHG 系コマンド： 指定されたエントリーに付属するデータ (アタッチ) を変更する。 (Change)

これらのコマンド群は更にデータの指定法として直接に 1 点データを指定するか (ENT) あるいはウインドウに含まれるデータをすべて対象とするか (WIN) を指定する名詞を従える。データ編集の他のコマンド(ファイル操作、データスクレイ操作、ルーラー - フィル設定等)につけても同様に動詞 - 名詞型の構文となるおり、これらがハ基本キーワードの学習で操作できるようになっている。

2.4 その他の機能について

本システムは LISP 設計を想定して仕様が決定されており、他の分野への応用も可能とするためシンボル型のデータをサポートしている。これは論理回路記号電子回路記号といたる、图形として個々に定義するには種類が多すぎるので基本ルーニットについて、このたる専用データベースを用いて定義していくユーザーはこれを自由に使うことができるよう機能であり、このデータは LISP セル領域の外で置くことにより、テストと同じレベルで取り扱うものである。このシンボルデータベースを目的によりカストマイズすることにより専用システムが実現できる。この際、基本ルーニットは本システムの編集機能を用いてデータ化するなどして作成された图形データをデータストリームに変換するエディタやプログラムがサポートされており。

3. LISP 处理系について

AIDS ミス テムはグラフィック操作関数を強化した LISP 上で実現されており、本章では核 LISP 处理系について述べる。

3.1 基本 LISP 处理系

本ミス テムを開発するにあたり、該言語として LISP を選択した理由としては (1) 図形データを配列で表現することの困難である。(2) Tree 状の図形データの取り扱いが再帰的で処理が必要となる。(3) ミス テムが大規模となると予想される構造的アローグラフィック手法を取り入れる必要がある。等があげることができある。しかし開発の時点では 16bit CPU 上の LISP ミス テムが入力困難であるため当初我々が既に開発していた 8080 CPU 上の LISP 处理系 (LISP/80) で基本アルゴリズムを実現し、同時に 8086 用 LISP 处理系の開発を行った。我々の開発した 8086 用 LISP 处理系は以下にあげるよう特徴を持つ。

1. セル構造は CAR 部、CDR 部共に 16 bit、セル領域は 62K byte (約 15K セル)
2. Shallow binding による変数の管理
3. ハッシュ技術の採用
4. グラフィック操作関数群の組込み、基本サード関数の SUBR 化
5. 表記法は STANDARD LISP 形式

8086 CPU を用いる場合、線形 X モード空間が 64K バイト毎にセグメント化されるため、64KB を越えるセル領域を実現しようとするとオーバーヘッドが増大する。そのため、セル領域は一つのセグメント内 (DS) として、フルワード領域、ハッシュテーブルに更に一つのセグメント (ES) を与えるようなメモリ割当てを採用した。この結果、セル数は 15K セルと極めて小となるが、セルの消費を防ぐためにハッシュ技術を採用し、データに関するマージを行なうようにしている。また、数値アトムに関しては 32bit 整数であるが、枚値演算の高速化のため、下位 16bit ト一枚値用いる。LISP の形式は当初 LISP/80 版の表記法でスタートしたが、8086 移行の段階で大巾構造の変更を行ったため、今後のミス テムの移植へ対応するため STANDARD LISP⁽²⁾ に合わせることとした。本 LISP 处理系の CP/M-86 上での X モード割当てを図 1 に示す。

3.2 グラフィック操作関数

本ミス テムへようする图形処理ミス テムでは高速なグラフィックライスプロイ操作を行なう基本関数が必須であるが、今まで、10-4 ナルコンピュータ上で利用可能な

LISP処理系では二つ以上の機能をサポートするもののは入手できなかった。我々のLISPシステムで日本の応用目的が明確であるため、必要な機能を含めさせ以下に示すように最低限のグラフィック操作関数を定義した。

1. (VISION <list of scale and origin>)
:ビューウィンドウとスケールと原点を指定する。
2. (TURN angle)
:仮想画面の相対回転。
3. (POSITION (X,Y))
:カーネルを(X,Y)にセットする。
4. (DRAW (X,Y))
:現在のカーネル位置から(X,Y)へ直線を引きカーネルを移動する。
5. (ERASE)
:画面を消します。

これらの関数群は必須であるが、更に高速処理を実現するため、グラッドパター表示、カーネルマーク表示といふ特殊関数も組み込まれている。

本システムでサポートする仮想画面はX,Y座標で16ビット2次元構造の空間を取り扱うので、任意のスケール、位置にビューウィンドウを設定することができる。また、回転を行うため、图形のネステイングを除して必要となる座標変換は仮想画面の処理の一環として内部で行なわれたりLISP上の演算としては実数計算は現れることはない。また、マウスからの座標入力に対しても仮想画面上の座標に変換した後の値が返されようる形式で関数が実現されている。ニニでも座標変換は不要であり、演算はすべて16ビット整数の範囲で行なうこと可能となる。

4. AIDSシステムの実行状況

AIDSシステムの特徴の一つにテータ及びプログラムのオーバーレイ構造があげられることがある。これは機言語であるLISPが現在の所ユニバライゼーションしておらず、各アドレス全アドレスを同時にセル領域にロードする場合、また大規模な图形データの取り扱いを可能にするために取られた配置である。プログラム側オーバーレイは、各コマンドアドレス(動詞部分対応)は1個の関数として定義し、普通に使用する関数群が常駐しておき、コマンドの要求外あつた場合にこれらのコマンドを呼び出すことにより行なわれる。この場合、新たにコマンドの要求があつた場合はもとの時点での在庫(2^n)コマンドが3個以下の場合はそのままロードするが、2^k+1の場合を最も以前に使用された関数を追出し、常時は個のコマンドアドレスをサブルート中に存在するものとする。この結果、編集操作の繰り返しにおける使用される多くの基本コマンドは存在する確率が上り会話操作のレスポンスが向上してしまった。テータのオーバーレイ管理につれては最後のカタログコレクションが明らかにフリーセル数をモニターレジストラ3Kセルを割った時点からオーバーレイが発生する。この場合も古い順にデータを追う

	00000	CP/M 86
		SYMBOL DATA (30K)
CS		CODE 領域 (16K)
		WORK 領域 (2K)
DS		CELL 領域 (62K)
		Fullword 領域 (32K)
ES		Hash Table (32K)
SS	40000H	STACK 領域 (20K)

図1. LISP処理系のメモリ-レイアウト (CP/M-86 256K RAM)

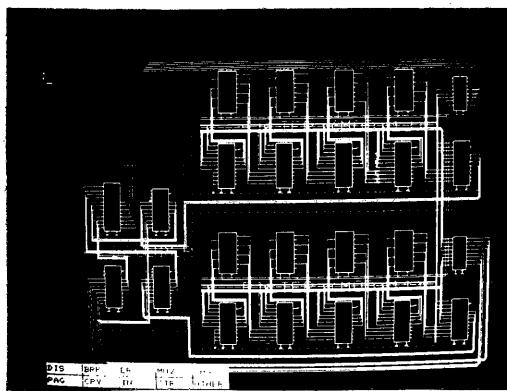


図2-1 論理図面作画の例

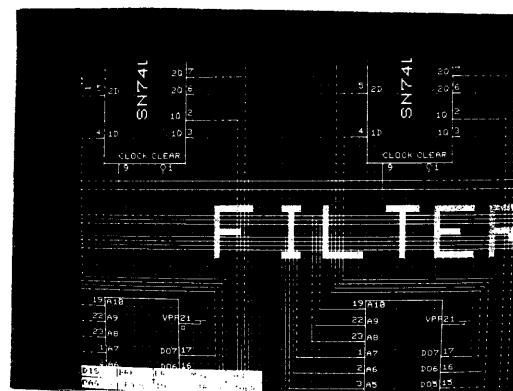


図2-2 左図の一部拡大の例

出し、3Kセル以上のフリー セルを得た時点で $T_1 - T_2$ の読み取りを行こう。こゝより管理を行うことで小規模な图形の時にオーバーレイが起らざる極めてスムーズな編集操作を行なうことが可能となる。¹¹³

AIDSシステムの実行状況を知るためのパラメータとして動作中のフリー セル数をモニタする機能がある。現在用いられているLISP処理系ではセル領域外15Kセルであるが、常駐閣数部のロードが完了した時点で13Kセルがフリーである。SUBR閣数を含めたシステムが2Kセル程度である事が知れる。更に普通の編集コマンドをロードした状態で1/Kセル程度のフリー セルが得られるから、これ加実際にデータ領域として用いることができる領域である。現在の内部 $T_1 - T_2$ 表現では1バクトル(LIN型)につき最大7セル、ハッシュによると三つ加起きた場合5セル消費するから1000~2000バクトル程度の記述能力はあると見てられる。しかしこれは同一レベルですべてのデータを入力した場合であり、Tree状のネストレベルを行なった場合、この取り扱い可能量は指数関数的に増加するため簡単には述べることができない。しかし現実問題としてCPUの処理速度がさほど高くない今のまじめ表示速度の点から取り扱い量の限界があることを予想せらる。

図2-1、図2-2は本システムを用いて行なわれた論理図面作成の例を示す。この例ではTL10個 PROM14個からなる論理回路の完全な構成情報を含むものであるが、1画面のリフレッシュに要する時間は約5秒である。また、この图形データをオーフンした状態でフリー セル数はまだ8000セル以上あり、こゝより本用途に対する記述能力は十分なものであることがわかる。

5. 終 す び

本報告ではLISPを用いた実用システムの実現例として图形編集システムを紹介した。残念ながら、用いたLISP処理系は一般的な流通ソフトウェアではなく独自に開発したものであり、このシステム自体がそのまま他のLISP処理系上に移植できるものではない。こゝで現在入手が可能なLISP処理系の中の一つを紹介し、自然言語処理等におけるLISP、CAD等の分野に対するLISP

の記述能力の高さにとかかわらず、その目的に便えよう石処理系に入手困難である点に問題があると言え。今後10-ソナルユニコ-タの图形処理に対する応用の需要は増々高まるに考えられると在3ヶ月早"時点での組合せ問題とし、この"うつりこなす操作の標準化が望まれる。また、AIDSシステムは現在の所、核となる图形編集システムへの移動して113年。今後、109-ニシエスレータ出力、109-ニル-ル+エフ、論理シミュレーション等を同様のLISPを中心にして開発する予定であり。現在のCP/M-86上で動作して113年、8086 CPUはLISPを用いた場合アーキテクチャが適して113とは11之ず、今後上位へプロセッサーへの移行に112も目下検討中である。

参考文献

1. 小林、山本、青木「リスト処理言語による機能型图形処理システム」、電子通信学会、情報システム部門全国大会予稿集、講演番号187、8858、9月
2. J.B. Marti, A.C. Hearn, M.L. Griss, C. Griss, "STANDARD LISP REPORT", University of Utah, UUCS-78-101