

卒業研究報告

題目

VisualC++6.0によるゲーム作成

指導教員

原 央 教授

報告者

堀場 敦

平成 13 年 2 月 22 日

高知工科大学 電子・光システム工学科

目次

1 . V i s u a l C + + とは何か。

1 - 1 . V i s u a l C + + とは

1 - 2 . V i s u a l C + + の特徴

2 . V i s u a l C + + を使ったゲーム作成

2 - 1 . ゲームの解説

2 - 2 . プログラムの解説

2 - 3 . コンピュータの思考ルーチン

3 . 最後に

付録 フローチャート

1 . V i s u a l C + + とは何か

1 - 1 . V i s u a l C + + とは

V i s u a l C + + は単なる C コンパイラではなく、Windows アプリケーションを作成するための統合環境であると言える。

日本では、Windows 95 の流行とともに、グラフィック画面をベースとする操作環境が一般のものとして定着した。いわゆる GUI (G r a p h i c a l U s e r I n t e r f a c e) である。この GUI は、操作が見た目でわかりやすく、ユーザーとしては、非常に取っ付き易いものであると言える。

しかし、その GUI の登場によって、アプリケーションの作成はとても面倒で手間のかかるものとなってしまった。例えば、画面上に文字を表示したい場合でも、「まず表示するためのウィンドウを作り、それを表示する位置を決め・・・」と何十行ものプログラムを別途に必要としていた。

V i s u a l C + + が登場する以前では、GUI に対応したアプリケーションを作成するのは困難であり、その負担は全てプログラマにかかっていた。

しかし、V i s u a l C + + の登場により、プログラマは煩わしい作業から解放された。先ほどの例のように、文字を表示するプログラムを V i s u a l C + + で書こうとする。すると、その命令文は一行で済んでしまうのである。残りのプログラムは、全て V i s u a l C + + が面倒を見てくれる。

すなわち、V i s u a l C + + は Windows アプリケーション作成時に生じる面倒な処理を一手に引き受けてくれるものであり、プログラマは、本来の目的のみに集中して作業できるようになる。

1 - 2 . V i s u a l C + + の特徴

V i s u a l C + + は、プログラミング言語 + Windows 流インターフェイス開発ツールという形を取っている。つまり、単なるプログラミングだけではなく、プログラムの組み立ての効率化を追求したものである。

作成されたプログラムは C プログラムと違って、メッセージ + メッセージ関数 (メッセージハンドラ) という形で構成される。

メッセージとは、何かの情報や要求を相手に伝えるための構造体やパラメータの集まりのことを言う。何かの動作 (操作) が発生すると、OS とアプリケーション間、ウィンドウ間などで、メッセージをやり取りする。V i s u a l B a s i c ではこれを「イベント」と呼ぶ。実行中のプログラムの状態が、ユーザーのマウス操作やキー操作などで変化する

と、OSは対応する相手にメッセージを送る。たとえば、ユーザーがマウスをクリックしたなら、「マウスをクリックした」というメッセージを送ることになる。

メッセージが送られたとき、そのメッセージを受け取り、対応した処理をするための関数をメッセージ関数という。

このことから、Visual C++プログラムの構造は、C言語のような手続き型ではなく、プログラムはプログラマの記述した道筋どおりに走るものではないと言えるのである。

さらに詳しく構造を説明すると、Visual C++プログラムは

- ・メッセージがこないかいつも見張っている（メッセージテーブルを見ている）
- ・メッセージが来たら、指定されたメッセージ関数を実行する

という方法で実行される。メッセージテーブルとは、あるメッセージが発行されたときに、どのメッセージ関数を起動するかを指定してくれるものである。

たとえば、ユーザーがマウスをクリックしたら、対応したメッセージが発行される。すると、Visual C++プログラムは、メッセージテーブルを見て、マウスクリックに対応する関数があれば、それを起動するというわけである。Visual C++プログラムの実行時間のほとんどは「メッセージテーブルをループ監視している」ということになる。そして、Visual C++でプログラムを作ることは、おおざっぱに言えば、

- ・メッセージとメッセージ関数の対応を指定する
- ・メッセージ関数を記述する

ということの繰り返しとなる。

以下にVisual C++の特徴を上げる。

- *プログラムの骨格（スケルトン）を作成してくれる機能がある（AppWizard）
- *クラスの追加や管理をしてくれる機能がある（ClassWizard）
- *単一窓（SDI）、多重窓（MDI）、ダイアログベースのアプリケーションの原型が簡単に作成できる。
- *作成した骨格には、基本的にメニューとツールバーが最初から用意されている。
- *MFC（Microsoft Foundation Class）というクラスライブラリでWindows処理を行う。
- *プログラムのドキュメントとその処理部分を別管理する（ドキュメントクラス）
- *固定的なデータはリソースとしてプログラム本体と分割管理する。
- *デバッグ機能が充実している。
- *Windows上で運用するための有用な機能が豊富に用意されている。

2 . V i s u a l C + + 6 . 0 を使ったゲーム作成。

V i s u a l C + + を使って、トランプゲーム “ ハーツ ” を作成する。

ハーツとはどういうゲームであるか、またそのプログラムを組む手順はどうなっているかを説明する。

2 - 1 . ゲームの解説

トランプゲーム “ ハーツ ” のルールと、それを再現するプログラムの手順

ハーツのルール

ハーツの目的

ハーツの目的は、自分の得点をなるべく低くおさえ、ゲームの終了時点の得点を全プレイヤー中最低にすることである。

ハーツの手順

ほかのプレイヤーに渡すカードを 3 枚選ぶ。ただし、4 回に 1 回、カードを交換しないゲームがある。

ゲームを始めるのは、クラブの 2 を持っているプレイヤーである。

時計回りに 1 人ずつ、カードを場に出していく。通常は、台札と同じスートのカードを出す必要があるが、同じスートのカードを持っていない場合は、どのカードを出してもかまわない。

台札と同じスートで最高のカードを出したプレイヤーが、場に出されたカード（トリックと言う）を取る。トリックを取ったプレイヤーが次の回の台札を出すことになる。

用語

スート：トランプの端についている、ハートやスペードなどのマークのこと。

台札：ゲームの一巡で、一番初めに出されたカードのこと。

トリック：場に出されたカードのこと。

ハーツの得点

取ったハート 1 枚につき 1 点、スペードのクイーンには 13 点が加算されます。

いずれかのプレイヤーの得点が 100 点になるか、または親がゲームを終了するまでゲーム

を繰り返します。

1 回のゲームでハートのカードすべてとスペードのクイーンを取ると ("シュート ザ ムーン" といいます)、自分には得点が加算されず、ほかのプレイヤー全員に 26 点ずつ加算させることができます。

ゲームを再現するために必要なプログラム手順

- 1 . 5 2 枚のトランプをシャッフルする。
- 2 . プレイヤーとコンピュータ合わせて 4 人でゲームをする。そのため、1 テーブルに 5 2 の 4 分割である 1 3 枚を渡し、左からクラブ、ダイヤ、スペード、ハートの順にまとめ、数字の小さい順に並べて描画する。
- 3 . ゲームの前準備として、ほかのプレイヤーとカードを 3 枚交換する。
- 4 . プレイヤー以外の 3 人がクラブの 2 を持っている場合、中央の台にそれを出すようにする。
- 5 . その後、時計回りにカードを規定の条件にしたがって出す。
- 6 . プレイヤーの順番になったら、ボタンが押されるまでプログラムを停止する。
- 7 . プレイヤーがカードを出し、台に 4 枚カードが出たら、その中で条件に合った最も大きなカードを選び、それを出した者の得点版に、既定の条件に従い、加点する。
- 8 . 前の一巡でトリックを取ったものが台札を出す。以下カードがなくなるまで繰り返す。
- 9 . 全て出し終わったところで、そのゲームの最終得点の一覧を表記し、順位を出す。
- 1 0 . 1 に戻り、2 ゲーム目に移行する。
- 1 1 . 8 ゲーム目が終了するか、誰か一人が 1 0 0 点を越えるまでゲームを続けるようにする。上の条件を満たした場合、最終順位を表記して終了する。

2 - 2 . プログラムの解説

これから、順にゲームを再現するプログラムの流れを解説していく。

1 . 5 2 枚のトランプをシャッフルする。

```
*****
cou = 0; fm = 0; dan1 = 0; dan2 = 0; dan3 = 0; dan4 = 0; syu = 0;
iti = 100; sut = 3; ra = 13;
for(i=0; i<=3; i++){
    ten[i] = 0; jyu[i] = 0; cha[i] = 0;
}
for(i=0; i<=12; i++){
    sel[i] = -1; swi[i] = 0; tch[i+1] = 0;
}
for(i=0; i<=51; i++){
    toric[i] = 0;
}
sprintf(sa, "%d", 0);
m_ten1.SetWindowText(sa);
sprintf(sa, "%d", 0);
m_ten2.SetWindowText(sa);
sprintf(sa, "%d", 0);
m_ten3.SetWindowText(sa);
sprintf(sa, "%d", 0);
m_ten4.SetWindowText(sa);
```

```
*****
```

プログラム . 1 - 1

まず、ゲームに使用する変数の初期化を行う。ここでやっている初期化は、1ゲーム毎に初期化せねばならない変数である。各変数の説明は、それが使われたときのプログラムで説明する。first関数は、1ゲーム毎の最初の処理部分なので、変数の初期化はここで行うことにする。

```

*****
int syaf;
for(i=0; i<=51; i++){
    card[i]=i+1;
}
for(i=0; i<=51; i++){
    ran();
    syaf = random;
    sab = card[i]; card[i] = card[syaf]; card[syaf] = sab;
}
sort();
*****

```

プログラム . 1 - 2

配列 `card` は 52 枚のカードの情報を扱うためのものである。それぞれのカードには数字が与えられている。それを利用して、配列 `card` の中に順番にカード番号を入れていく。次に、その順番に並んだ番号をランダムに並べ替える。

ランダム関数を使うと、変数 `random` には 0 から 51 のどれかの値が入力されることになる。 `for` 文を使って、 `i` の値のときの配列 `card` の中身を、 `random` の値を与えられた変数 `syaf` の値のときの配列 `card` の中身と入れ替える。これを複数回繰り返して、中身をランダムになるようシャッフルする。そして `sort` 関数を通して、手持ちの 13 枚のカードをスート順に並べ直す。

```

*****
k = 0;
for(i=0; i<=12; i++){
    min = card[i];
    for(g=i; g<=12; g++){
        if (min >= card[g]){
            min = card[g]; k = g;
        }
    }
    sab = card[i]; card[i] = min; card[k] = sab;
}
*****

```

プログラム . 1 - 3

上は `sort` 関数の中身である。配列 `card` の中は、1 - 2 でシャッフルされており、スートの並び方もバラバラになっている。最初にカードに番号を与えていたとき、スート毎に与えていたことをここで利用する。(クラブの2は1、クラブの3は2・・・クラブのAは13、ダイヤの2は14・・・)つまり、数の順に並べていけば、スートも自動的にそろえるということである。

```

*****
game++;
if(game == 1 || game == 5){ mes="カード3枚を選んでください。左側に渡します。";}
if(game == 2 || game == 6){ mes="カード3枚を選んでください。向かいに渡します。";}
if(game == 3 || game == 7){ mes="カード3枚を選んでください。右側に渡します。";}
if(game == 4 || game == 8){ mes="ゲームを開始します。";}
sprintf(sa,"%s",mes);
m_mess.SetWindowText(sa);
dispflg=1; Invalidate();

```

プログラム . 1 - 4

プログラム 1 - 2 の続きである。

変数 `game` は、今が何ゲーム目かをあらわすためのものである。初期値は0のため、この `game++` で `game` は1になり、これ以降の命令を1ゲーム目の処理として行うことになる。画面の一番下のメッセージボックスに、プレイヤーへの忠告メッセージを入力したら、描画処理用変数 `dispflg` に値を与える。 `dispflg` の値が0の時、条件は偽となり、値がある時、条件が真になる。そして、 `Invalidate` という命令で、 `OnDraw` 関数に飛ぶことになる。

2 . 1つのテーブルにカードを13枚ずつ渡し、スート順に並べて描画する。

```

*****
if(dispflg){
    for(i=0; i<=12; i++){
        if(sel[i] != i){
            CDC myDC; CBitmap myBMP;
            CDC* pDC=m_pict.GetDC();

```

```

        myBMP.LoadBitmap(card[i]);
        myDC.CreateCompatibleDC(pDC);
        CBitmap* oldBMP=myDC.SelectObject(&myBMP);
        pDC->BitBlt(i*26+6,6,i*26+81,86,&myDC,0,0,SRCCOPY);
        myDC.SelectObject(oldBMP);
    }
}
:
:
}

```

プログラム . 2 - 1

上は描画処理を行うプログラムである。if内のd h i s p f l gは1 - 2で説明したとおり値は真となっているので、条件を満たしている。

5行目のmy B M P L o a d B i t m a pの括弧内に入っているのが、画面に描画される内容である。f o r文を利用して、一枚ずつカードを描画していくことになる。8行目のB i t B l t関数で表示位置を操作して、左から一枚ずつ半分重なるようにして表示していく。c a r dの配列番号0 ~ 1 2の中身を表示し終わったら、1 3枚のカードが画面に現れる。同じような処理を、あと3回行って、全員分の手札を用意するわけだが、ここではその部分は省略してある。

```

if(aro == 3){
    CDC myDC; CBitmap myBMP;
    CDC* pDC=m_picmain.GetDC();
    myBMP.LoadBitmap(ga1);
    myDC.CreateCompatibleDC(pDC);
    CBitmap* oldBMP=myDC.SelectObject(&myBMP);
    pDC->BitBlt(65,90,140,170,&myDC,0,0,SRCCOPY);
    myDC.SelectObject(oldBMP);
    byo = 1;
}
if(aro == 2 || byo == 1){
    CDC myDC; CBitmap myBMP;

```

```

    CDC* pDC=m_picmain.GetDC();
    myBMP.LoadBitmap(ga2);
    myDC.CreateCompatibleDC(pDC);
    CBitmap* oldBMP=myDC.SelectObject(&myBMP);
    pDC->BitBlt(105,50,180,130,&myDC,0,0,SRCCOPY);
    myDC.SelectObject(oldBMP);
    byo = 2;
}
if(aro == 1 || byo == 2){
    CDC myDC; CBitmap myBMP;
    CDC* pDC=m_picmain.GetDC();
    myBMP.LoadBitmap(ga3);
    myDC.CreateCompatibleDC(pDC);
    CBitmap* oldBMP=myDC.SelectObject(&myBMP);
    pDC->BitBlt(145,90,220,170,&myDC,0,0,SRCCOPY);
    myDC.SelectObject(oldBMP);
}
byo = 0;
*****

```

プログラム . 2 - 2

ゲーム実行中に、ゲームとは関係無いウィンドウを開き、またゲーム画面に戻ってきたとする。すると、Visual C++は、自動的にOnpaint関数を実行し、画像表示をクリアしてしまうのである。上のプログラムは、それを防ぐためのものである。

自動的にOnpaint関数が実行されると言うことは、その中にあるプログラム2-1、2-2が実行されると言うことでもある。よって、2-1が実行されるのだから、それぞれの手持ちのカードは自動的に表示される。問題は、ゲーム中に、カードを台の上に出していた場合である。

変数aroは、後述するがゲームの一巡の何番目にカードを出したかを調べる変数である。画面が復帰したとき、この変数aroの数によって、何枚表示されていたかがわかるようになっている。aroが3ならば、画面には3枚表示されており、1ならば、1枚だけ表示されていたことになる。よって、上から順に条件文にあてはめ、元の画像を表示していくことになる。

3 . 他のプレイヤーとカードを3枚交換する。

```

*****
if(fm == 0){
    if(swi[1] == 0 && cou < 3){
        rev[0] = 1; swi[1]++; cou++;
    }
    else if(swi[1] == 1){ rev[0] = 0; swi[1] = 0; cou--; }
    dispflg2 = 1; pict();
}
*****

```

プログラム . 3 - 1

ボタン 1 をクリックしたときの処理。

準備段階かどうかを判定する変数 `f m` の値を条件にする。 `f m` が 0 の時、初期段階であるとして、ゲームの最初の段階である、『3 枚を選んで特定の相手に渡す』という処理を行う命令になる。

配列 `s w i`、`r e v`、`i n t` 変数 `c o u` の初期値はすべて 0 である。これをふまえて、3 枚選んだ時点で決定ボタンを押した時、3 枚交換するという処理を行うようにする。そうでないときは決定ボタンを押しても反応はない。また、取り消したい場合もあると考え、もう一度同じボタンをクリックすれば、選択を取り消せるようにする。

配列 `r e v` の値が 1 のとき、選択したカードを反転表示させる。そのため、一度ボタンを押された時は `r e v` の値を 1 とし、もう一度押された場合は 0 に戻すこととする。

配列 `s w i` はボタンが押されたのが何回目かを判定するための変数である。 `s w i` が 0 のとき、カードが選択されていない状態ということなので、 `r e v` を 1 とし、 `s w i` の値を 1 とする。 `s w i` の値が 1 だったときは、 `r e v`、 `s w i` の値を 0 とする。

変数 `c o u` は交換するカードが何枚選択されたかを判定する変数である。 `r e v` が 1 になった時 `c o u` を + 1、 `r e v` が 0 になったとき `c o u` を - 1 する。 `c o u` が 3 の状態の時に、決定ボタンを押せばカード交換プログラムが開始される。

`d i s p f l g` という描画の指定用変数の 2 番目の値を 1 にして、その中の内容を実行する。

```

*****
if(dispflg2){
    for(i=0; i<=12; i++){
        CDC myDC; CBitmap myBMP;
        CDC* pDC=m_pict.GetDC();
    }
}

```

```

        myBMP.LoadBitmap(card[i]);
        myDC.CreateCompatibleDC(pDC);
        CBitmap* oldBMP=myDC.SelectObject(&myBMP);
        if(rev[i]==1){pDC->BitBlt(i*26+6,6,i*26+81,86,&myDC,0,0,NOTSRCCOPY); }
        else{ pDC->BitBlt(i*26+6,6,i*26+81,86,&myDC,0,0,SRCCOPY); }
        myDC.SelectObject(oldBMP);
    }
    dispflg2 = 0;
}

```

プログラム . 3 - 2

d i s p f l g 2 = 1 のとき、上のプログラムが実行される。これは、カードを選択されたかどうかが表示する内容のものである。

ここで、8行目、B i t B l t 関数の最後のNOTSRCCOPYというのは、反転表示をするという命令である。

r e v が 1 の時反転表示をし、そうでないときはそのままの内容を表示する。

最後に d i s p f l g 2 の値を 0 にし、後で p i c t 関数に飛んだ時に、間違っこの命令が実行されることのないようにする。

```

if(cou == 3){
    k = 0;
    if(game == 1 || game == 5){
        koukan();
        for(i=0; i<=12; i++){
            if(rev[i] == 1){
                trade = kou[k]+13;
                tra = card[i];
                card[i] = card[trade];
                card[trade] = tra;
                k++;
            }
        }
    }
}
:

```

```

:
cou = 9;
sort();
for(i=0; i<=12; i++){
    for(j=0; j<=2; j++){
        if(card[i] == reva[j]){ rev[i] = 1; }
        else{ rev[i] = 0; }
    }
}
dispflg3 = 1;
pict();
mes="ゲームを開始します。";
sprintf(sa,"%s",mes.);
m_mess.SetWindowText(sa);
}

```

プログラム . 3 - 3

c o u = 3 の状態で、決定ボタンを押すと、上のプログラムが実行される。最初に何ゲーム目であるかを調べ、それによってどの相手とカードを交換するかを決定する。交換した後、カードを順に並べ替える。

(ここで k o u k a n 関数に飛んで処理することになる。詳しい説明は 2 - 3 . コンピュータの思考ルーチンで行う。)

表示関数 d i s p f l g の 3 番目に値を加え実行可能にし、下の注釈文ボックスにゲーム開始の宣言文を書きこむ。

もう一度決定ボタンを押すと、交換処理は終了し、ゲームの本番へと移行する。

```

for(i=0; i<=12; i++){
    min = card[i];
    for(g=i; g<=12; g++){
        if (min >= card[g]){
            min = card[g]; k = g;
        }
    }
    sab = card[i]; card[i] = min; card[k] = sab;
}

```

```
}
*****
```

プログラム . 3 - 4

カードを数字順に並べ替えるプログラムである。カードは、弱いカード順に数字番号を与えてあるので、for文と配列を利用して簡単に入れ替えを行える。

```
*****
```

```
if(cou == 10){
    for(i=0; i<=12; i++){
        rev[i] = 0;
    }
    for(i=0; i<=51; i++){
        if(card[i] == 1){ iti = i; }
    }
    dispflg3 = 1;
    pict();
}
if(cou == 9){ cou++; }
```

```
*****
```

プログラム . 3 - 5

プログラム3 - 3のすぐ後につながるプログラムで、Onkettei関数の一部である。3 - 3で、cou = 9の条件を満たしているため、couは10となる。そのため、もう一度決定ボタンを押すと、cou = 10の条件が満たされているため、上の内容が実行される。

配列revの値を全て初期化する。その後、配列cardの中からクラブの2が格納されている箱の番号を探し出す。(クラブの2にあてられた認識番号は1である)見つけた各の番号を変数itiに代入する。

描画用変数dispflgの3番目に値を与え実行可能にし、ゲーム本番に移行する。

4 . プレイヤー以外の3人がクラブの2を持っている場合、中央の台にそれを出させる。

```
*****
```

```
if(iti/13 == 1){
```

```

CWnd* myPICT=GetDlgItem(IDC_PICT2);
CClientDC myDC(myPICT);
CRect myRECT;
myPICT->GetClientRect(myRECT);
myDC.FillSolidRect(myRECT, RGB(0,150,0));
for(i=0; i<=12; i++){
    if(i != iti-13){
        CDC myDC; CBitmap myBMP;
        CDC* pDC=m_pict2.GetDC();
        myBMP.LoadBitmap(card[i+13]);
        myDC.CreateCompatibleDC(pDC);
        CBitmap* oldBMP=myDC.SelectObject(&myBMP);
        pDC->BitBlt(5,i*20+6,80,i*20+86,&myDC,0,0,SRCCOPY);
        myDC.SelectObject(oldBMP);
    }
}
}

```

プログラム . 4 - 1

dispflg3の内容の一部。プログラム3-3で、itiの値が0~51の間の一つに定まっている。そのitiを13で割り、その商が0~3のどれになるかで、誰がクラブの2を持っているのかを判断する。

例として、iti=18の時、13で割った商は1となり、COMP1がクラブ2を持っているということがわかる。そのとき、上のプログラムの条件を満たしており、内容を実行することになる。

CWndからの4行は、COMP1の台を台の色で塗りつぶすと言う命令である。一度何も表示されていないように見える状態にした後で、その上に最描画することとする。一度選ばれたはずのカードが消えずに台の上に残るのを防ぐための処置である。

そして、塗りつぶした後の再描画の時に、中央台に出すカードは取り除いておかなければならない。そこで、配列cardのクラブの2が格納されている番号とitiが一緒の時、そのカードの描画はしないという条件文を挿入する。それ以外の場合は、問題なく描画処理させる。これにより、あたかもカードが抜き出されたかのように見せることができる。そして、中央台にクラブの2を表示する。

```

CDC myDC; CBitmap myBMP;
CDC* pDC=m_picmain.GetDC();
myBMP.LoadBitmap(card[iti]);
myDC.CreateCompatibleDC(pDC);
CBitmap* oldBMP=myDC.SelectObject(&myBMP);
fm = -1;
if(iti/13 == 0){ fm = 1; mes="クラブの2を出してください。";
sprintf(sa,"%s",mes); m_mess.SetWindowText(sa); }
if(iti/13 == 1){ pDC->BitBlt(95,106,170,186,&myDC,0,0,SRCCOPY); jyu[1] = 1; kei[1] =
card[iti]; ban[1] = 2; }
if(iti/13 == 2){ pDC->BitBlt(135,66,210,146,&myDC,0,0,SRCCOPY); jyu[2] = 1; kei[1] =
card[iti]; ban[1] = 3; }
if(iti/13 == 3){ pDC->BitBlt(175,106,250,186,&myDC,0,0,SRCCOPY); jyu[3] = 1; kei[1]
= card[iti]; ban[1] = 4; }
myDC.SelectObject(oldBMP);
if(iti/13 != 0){ card[iti] = -1; aro = 1; }
dispflg3 = 0; dispflg5 = 1;
und = aro;
fir = (kei[und]-1)/13;

```

プログラム . 4 - 2

プログラム4 - 1の時と同様に、*iti*を13で割ってその商を見てクラブの2を持っているのが誰かを見極める。それぞれ出す位置が定まっているからである。BitBlt関数で表示位置を決定する。またそのときに、これ位後のゲームを進めるための配列*jyu*、*kei*、*ban*、変数*aro*、*und*、*fir*の値を決定しておく。また、配列*card*の*iti*番目の内容を-1に置き換え、今後使用されることのないようにする。*dhispflg3*の値を初期化し、*dispflg5*に値を与え、次のゲーム処理へ移行させる。

5 . その後、時計回りにカードを規定の条件にしたがって出していく。

もし、クラブの2を出したのがCOMP1だった場合、カードを出す順は時計回りにCOMP2、COMP3、PLAYERの順になる。そのため、クラブの2が出されたら、次の人がカードを出すという処理をせねばならない。

```

* * * * *
if(aro == 4){ aro = 0; point(); }
if(jyu[0] == 1){
    comp(); Sleep(500);
    CWnd* myPICT=GetDlgItem(IDC_PICT2);
    CClientDC mDC(myPICT);
    CRect myRECT;
    myPICT->GetClientRect(myRECT);
    mDC.FillSolidRect(myRECT, RGB(0,150,0));
    for(i=0; i<=12; i++){
        if(!(i == cpu || card[i+13] == -1)){
            CDC myDC; CBitmap myBMP;
            CDC* pDC=m_pict2.GetDC();
            myBMP.LoadBitmap(card[i+13]);
            myDC.CreateCompatibleDC(pDC);
            CBitmap* oldBMP=myDC.SelectObject(&myBMP);
            pDC->BitBlt(5,i*20+6,80,i*20+86,&myDC,0,0,SRCCOPY);
            myDC.SelectObject(oldBMP);
        }
    }
    CDC myDC; CBitmap myBMP;
    CDC* pDC=m_picmain.GetDC();
    myBMP.LoadBitmap(card[cpu+13]);
    myDC.CreateCompatibleDC(pDC);
    CBitmap* oldBMP=myDC.SelectObject(&myBMP);
    pDC->BitBlt(95,106,170,186,&myDC,0,0,SRCCOPY);
    myDC.SelectObject(oldBMP);
    jyu[0] = 0; jyu[1] = 1; aro++; und = aro;
    kei[und] = card[cpu+13];
    ban[und] = 2;
    if(aro == 1){ fir = (kei[und]-1)/13; }
    card[cpu+13] = -1;
}
* * * * *

```

変数 `aro` は、台に何枚カードが出されているかを判断する変数である。 `aro = 4` のとき、全員が1枚ずつ出したときだから、得点算出の関数 `point()` へ飛ぶことになる。

配列 `jyu` は、時計順に処理を行うために用意されている。

配列、 `kei`、 `ban` は後の `point` 関数で使用するようになる。

また、ここで変数 `fir` の存在が重要になっている。 `fir` は、一巡の最初に出されたカードのスイートが何であったかを記録しておく変数である。 `point` 関数を初め、コンピュータの思考ルーチンである `comp` 関数などでも使用する。

台に出してしまった配列 `card` には `-1` をいれておく。

```
*****
(c o m p関数は、2 - 3 . コンピュータの思考ルーチンで詳しく解説する)
*****
```

6 . プレイヤーの順番になったら、ボタンが押されるまでプログラムを停止する。

プログラム5の処理を行い、時計回り順なので `COMP3` がカードを出したところでプレイヤーの順番が回ってくる。ここで、プログラムはユーザーの操作待ち状態に入る。

1 ~ 13のボタンのどれかを押し、カードを台に出すことになる。

```
*****
if(fm < 0){
    if(tch[1] == 0){
        sel[0] = 0;
        if(aro != 0){ suto(); }
        else{ dispflg4 = 1; tch[1] = 1; pict(); }
    }
}
*****
```

プログラム . 6 - 1

最初のカード交換時に、 `fm = -1` となっており、 `OnButton` 関数はゲーム本番用のプログラムが使用できるようになっている。

配列 `sel` には、配列番号と同じ番号を与える。描画処理 `dispflg4` で使用する。変数 `aro` の値が0でないとき、スイートを比べて正しいかどうか調べる関数に飛ぶことに

なる。a r o = 0 ならば、4 人の中で最初に出すということだから、スーツを気にする必要はなく、d h i s p f l g 4 に値を与えて描画処理に移ることができる。

```
*****
int aru; aru = 0;
for(i=0; i<=12; i++){
    if((card[i]-1)/13 == fir){
        aru = 1;
    }
}
for(i=0; i<=12; i++){
if(sel[i] == i){
    if(aru == 0){
        dispflg4 = 1; tch[i+1] = 1; pict();
    }
    else{
        if((card[i]-1)/13 == fir){
            dispflg4 = 1; tch[i+1] = 1; pict();
        }
        else{
            if(fir == 0){ mes = "クラブのカードを出してください。";}
            if(fir == 1){ mes = "ダイヤのカードを出してください。";}
            if(fir == 2){ mes = "スペードのカードを出してください。";}
            if(fir == 3){ mes = "ハートのカードを出してください。";}
            sprintf(sa,"%s",mes);
            m_mess.SetWindowText(sa);
            sel[i] = -1;
        }
    }
}
}
*****
```

プログラム . 6 - 2

上はプレイヤーが最初にカードを出す場合でなかったとき、押したボタンの場所のカードが、スーツの条件を満たしているかどうかを判断するプログラムである。

まず、手持ちの札全てと `f i r` を見比べる。もし、`f i r` と同じスーツが手札にないのなら、条件を気にすることなくどんなカードを出してもかまわないことになる。

`f i r` と同じスーツを持つものが手札に合ったとき、条件を満たすようなカードを出していたならば、問題なく描画処理に移行する。満たしていなかった場合は、メッセージボックスに、どのスーツのカードを出せばいいのかを表示する。そして、ボタンが押されたという状態をキャンセルするために、配列 `s e l` を `- 1` の状態に戻しておく。

```
if(displg4){
    CWnd* myPICT=GetDlgItem(IDC_PICT);
    CClientDC myDC(myPICT);
    CRect myRECT;
    myPICT->GetClientRect(myRECT);
    myDC.FillSolidRect(myRECT, RGB(0,150,0));
    for(i=0; i<=12; i++){
        if(sel[i] != i){
            CDC myDC; CBitmap myBMP;
            CDC* pDC=m_pict.GetDC();
            myBMP.LoadBitmap(card[i]);
            myDC.CreateCompatibleDC(pDC);
            CBitmap* oldBMP=myDC.SelectObject(&myBMP);
            pDC->BitBlt(i*26+6,6,i*26+81,86,&myDC,0,0,SRCCOPY);
            myDC.SelectObject(oldBMP);
        }
    }
    aro++; und = aro;
    for(i=0; i<=12; i++){
        if(sel[i] == i){
            CDC myDC; CBitmap myBMP;
            CDC* pDC=m_picmain.GetDC();
            myBMP.LoadBitmap(card[i]);
            myDC.CreateCompatibleDC(pDC);
            CBitmap* oldBMP=myDC.SelectObject(&myBMP);
            pDC->BitBlt(135,146,210,226,&myDC,0,0,SRCCOPY);
            myDC.SelectObject(oldBMP);
            kei[und] = card[i];
        }
    }
}
```

```

        card[i] = -1;
    }
}
ban[und] = 1;
if(aro == 1){ fir = (kei[und]-1)/13; }
jyu[0] = 1; dispflg4 = 0; dispflg5 = 1;
}
*****

```

プログラム . 6 - 3

プログラム 4 - 1 の時と同様に、まず塗りつぶしの処理が行われる。配列 `sel` の値を条件に表示しないカードや、台に出すカードを選抜する。後はプログラム 5 - 1 と同様、`aro = 1` ならば `fir` を設定し、`point` 用に `kei`、`ban` を設定しておく。そして、`COMP 1` に順番を映すために配列 `jyu[0]` に 1 を与え、`dispflg5` に値を与える。

7 . 台に 4 枚カードが出揃ったら、条件に従い点数を加える。

台に 4 枚のカードがそろったとき、`aro = 4` となり、`point` 関数に飛ぶことになる。

```

*****
Sleep(1500);
CWnd* myPICT=GetDlgItem(IDC_PICMAIN);
CClientDC myDC(myPICT);
CRect myRECT;
myPICT->GetClientRect(myRECT);
myDC.FillSolidRect(myRECT, RGB(0,150,0));
max = kei[1];
if(fir == (kei[2]-1)/13){
    if(max < kei[2]){ max = kei[2]; }
}
if(fir == (kei[3]-1)/13){
    if(max < kei[3]){ max = kei[3]; }
}
if(fir == (kei[4]-1)/13){
    if(max < kei[4]){ max = kei[4]; }
}

```

```

}
*****

```

プログラム . 7 - 1

上は `point` 関数の初めの部分である。 `sleep` 関数は待機状態を作る命令である。この場合、約 1 . 5 秒の間プログラムは停止し、台に置かれたカードを見ることができるようになっている。待機が終わったら、台の部分を塗りつぶし、次の一巡ができるように準備しておく。

次に得点計算を行う。ハーツのルールでは、最も強いカードを出したものがトリックをとられることになっている。しかし、一巡の最初に出たカードのスートと異なるカードを出していれば、大きさは全く関係ない。これを踏まえて、配列 `kei` の 1 番目を `max` に当てる。この `kei` は、一巡の一番最初に出されたカードの番号である。次に、 `kei` の 2 番目以降が変数 `fir` と同じスートになっているかどうかを判定する。もし、同じスートであった場合、 `max` の値と比べ、より大きかった場合、その数が新たに `max` となる。

```

*****

```

```

ban[0] = 0; hart = 0;
for(i=1; i<=4; i++){
    tor[i] = 0;
    if((kei[i]-1)/13 == 3){
        hart++; tor[i] = kei[i];
    }
    if(kei[i] == 37){ hart = hart+13; tor[i] = kei[i]; }
}
for(i=1; i<=4; i++){
    if(max == kei[i]){
        ban[0] = ban[i];
    }
}
if(ban[0] == 1){
    ten[0] = ten[0] + hart;
    sprintf(sa,"%d",ten[0]);
    m_ten1.SetWindowText(sa);
    for(i=1; i<=4; i++){
        if(tor[i] != 0){
            toric[dan1] = tor[i]; dan1++;
        }
    }
}

```

```

        }
    }
}
syu++;
if(syu == 13){
    if(ten[0] == 26){ ten[0] = 0; ten[1] = 26; ten[2] = 26; ten[3] = 26; }
    if(ten[1] == 26){ ten[0] = 26; ten[1] = 0; ten[2] = 26; ten[3] = 26; }
    if(ten[2] == 26){ ten[0] = 26; ten[1] = 26; ten[2] = 0; ten[3] = 26; }
    if(ten[3] == 26){ ten[0] = 26; ten[1] = 26; ten[2] = 26; ten[3] = 0; }
    syouhai();
}
*****

```

プログラム . 7 - 2

7 - 1 に続いて、point 関数の一部である。7 - 1 で誰に加点されるのかが決定された。続いて、何点加えられるのかを決めなくてはならない。

変数 heart は、台に出されたカードに、ハートのカードが何枚あったかをわかるようにする変数である。配列 tor は、1 ゲームの終了時に取ってしまったトリックを画面に表示するためのものである。また、スペードのクイーンがでた時は、13点加点されるので、kei に 37 (スペードのクイーンに与えられた数字) が与えられていたとき、加点する。配列 ban の 0 は、最終的に加点される対象が誰かを定めるために用意されている。プログラム 5 - 1、6 - 3 で ban には値が与えられており、その値を比べることによって、加点の対象が決定する。

追加された得点は、それぞれのエディットボックスに表示される。そのときに、配列 toric にそれぞれが取ってしまったトリックがなんであるかを覚えさせる。

変数 syu は、このゲーム内で何回一巡したかを調べるものである。もし、この変数が 13 になったとき、全てのカードを出し終えているはずだから、1 ゲームの終了の処理へと移ることになる。そのとき、ハーツのルールに従い、“シュートザムーン” が起こったかどうかを判定する。起こっていた場合、点数をルールに従って配分し、syouhai 関数へ飛ぶ。

8 . 前の一巡でトリックを取った者が台札を出す。

```

*****
else{

```



```

    if(fir == 4){ fir = 3; }
    else{ fir++; }
    if(ban[0] == 1){
        jyu[0] = 0; jyu[1] = 0; jyu[2] = 0;
    }
    else{
        for(i=2; i<=4; i++){
            if(ban[0] == i){ jyu[i-2] = 1; }
            else{ jyu[i-2] = 0; }
        }
    }
    pict();
}

```

プログラム . 8 - 1

説明のために分割した `point` 関数の最後の部分である。

変数 `syu` が 13 でなかった場合、ゲームを続けなければならない。ハーツのルールに従うと、一巡した後に札を最初に出すのは、トリックを取ったものと決められている。そのため、配列 `jyu` の値を変化することで、誰が最初にカードを出すかを定めることができる。PLAYER がトリックを取った場合は配列 `jyu` を全て 0 にすることで、相手の処理を飛ばして自分の手番にできる。トリックを取ったのが PLAYER でなかった場合、その配列番号 `jyu` を 1 にすることで、そのトリックを取った者が最初にカードを出すことになる。

`pict` 関数に飛び、変数 `syu` が 13 になるまで、プログラム 5 ~ 7 を繰り返す。

9 . カードを全て出し終えたところで、そのゲームの最終得点の一覧と順位を表示する。

```

*****
dispflg6 = 1; Invalidate();
for(i=1; i<=4; i++){
    tot[(game-1)*4+i] = tot[(game-1)*4+i] + ten[i-1];
}
if(game >= 2){

```

```

tot[(game-1)*4+1] = tot[(game-1)*4+1] + tot[(game-2)*4+1];
tot[(game-1)*4+2] = tot[(game-1)*4+2] + tot[(game-2)*4+2];
tot[(game-1)*4+3] = tot[(game-1)*4+3] + tot[(game-2)*4+3];
tot[(game-1)*4+4] = tot[(game-1)*4+4] + tot[(game-2)*4+4];
}
nu[0] = tot[(game-1)*4+1]; nu[1] = tot[(game-1)*4+2];
nu[2] = tot[(game-1)*4+3]; nu[3] = tot[(game-1)*4+4];
k = 0;
for(i=0; i<=3; i++){
    min = nu[i];
    for(g=i; g<=3; g++){
        if (min >= nu[g]){
            min = nu[g]; k = g;
        }
    }
    sab = nu[i]; nu[i] = min; nu[k] = sab;
}

```

プログラム . 9 - 1

d h i s p f l g の 6 に値を与え、描画処理を行う。この時は、一度画面を初期化してから描画処理を行うため、p i c t 関数ではなく、I n v a l i d a t e で O n P a i n t 関数に飛ぶ。ここで、それぞれが取ってしまったトリックを表示する。

配列 t o t は総合得点を入れておくためのものである。ゲームが進むたびに加点されるように計算式を作る。P L A Y E R が使用する t o t の配列番号は、1、5、9 と 4 a + 1 の式であらわされる。同様に、C O M P 1 は 4 a + 2、C O N M P 2 は 4 a + 3 となる。次に、導かれた t o t の値を配列 n u に順番に入れる。配列 n u は最終的にプレイヤーの順位がどうなるったかを導くためのものである。n u の中を昇順に並び替えておく。

```

Cjyuni myDL;
if(game >= 1){ myDL.m_g1t1=tot[1]; myDL.m_g1t2=tot[2]; myDL.m_g1t3=tot[3];
                :
                :
if(game >= 8){ myDL.m_g8t1=tot[29]; myDL.m_g8t2=tot[30]; myDL.m_g8t3=tot[31];
myDL.m_g8t4=tot[32]; }

```

```

if(tot[(game-1)*4+1] == nu[0]){ mes="PLAYER は 1 位です"; }
if(tot[(game-1)*4+1] == nu[1]){ mes="PLAYER は 2 位です"; }
if(tot[(game-1)*4+1] == nu[2]){ mes="PLAYER は 3 位です"; }
if(tot[(game-1)*4+1] == nu[3]){ mes="PLAYER は 4 位です"; }
myDL.m_jyuni=mes;
myDL.DoModal();

```

プログラム . 9 - 2

1 ゲームの得点、ゲームの総合得点、現在の順位を新しいウィンドウを出して、そこに表示する。

C j y u n i は、このプログラムが入っている h a r t D l g . c p p とは違う、新しいソースプログラムで、独立したウィンドウを有している。myDL という名前を設定することで、この h a r t D l g から、C j y u n i のウィンドウに文字を表示できるようになる。t o t の値をそれぞれの得点版に記入し、左下のエディットボックスに順位を表示する。すでに配列 n u は昇順に並べられているため、n u の値が、総合得点といっしょだったとき、順位が判明する。最終的には、D o M o d a l 関数で、ソース間を越えた処理を行っている。

1 0 . 1 に戻り、次のゲームに移行する。

```

if(game != 8 && nu[3] < 100){
    first();
}
else{
    EndDialog(IDOK);
}

```

プログラム . 1 0 - 1

1 1 . 8 ゲーム目が終了するか、誰か一人が 1 0 0 点を越えるとゲームを終了する。

プログラム10 - 1でわかるとおり、ゲームが8ゲーム目でなく、一番得点の高い人が100点を越えていないとき、first関数に戻り、次のゲームに移行する。そうでない場合、最終的な順位を表示し、ハーツのプログラムを完全に終了させる。OKボタンを押すとウィンドウが消える。

2 - 3 . コンピュータの思考ルーチン

コンピュータの思考ルーチンを考える。コンピュータには、最も有効と思われる手段を取らせることになる。そのため、ハーツではどのようなカードの出し方が有効かを知っておく必要がある。

ハーツの有効なカードの出し方

- 1 . 大きな手札はなるべく早めに出すようにする。
- 2 . 台札と同じマークのカードを出さなければならないときは、なるべく小さなカードを出しておく。
- 3 . 台札と同じマークのカードを出さなくてもよい場合は、1 に従い、なるべく大きなカードを出す。

この3つのことを念頭に置き、コンピュータの思考ルーチンを組み立てる。

- 1 . 大きな手札はなるべく早めに出すようにする。

```
int ma[2];
ma[0] = 0; ma[1] = 0;
for(j=0; j<=2; j++){
    c = 0; d = 0; s = 0; h = 0;
    for(i=0; i<=12; i++){
        strc2[i] = 0; strd2[i] = 0; strs2[i] = 0; strh2[i] = 0;
    }
    for(i=0; i<=12; i++){
        if(card[i+13] != ma[0] && card[i+13] != ma[1]){
            if((card[i+13]-1)/13 == 0){
                strc2[c] = card[i+13];
                c++;
            }
            if((card[i+13]-1)/13 == 1){
                strd2[d] = card[i+13]-13;
                d++;
            }
        }
    }
}
```

```

        if((card[i+13]-1)/13 == 2){
            str2[s] = card[i+13]-26;
            s++;
        }
        if((card[i+13]-1)/13 == 3){
            strh2[h] = card[i+13]-39;
            h++;
        }
    }
}

```

プログラム . A - 1

上は、3枚交換時の、コンピュータ思考を司る、koukan関数の一部である。有効なカードの出し方の1番目に、大きな手札はなるべく早めに出すようにする、とある。そのため、手札3枚交換時には、手札で最も大きいカード3枚を出すようなプログラムにする。

int配列maは、最も大きい3枚のカードの数字番号を一時的に保存するための配列である。これを途中で判別する条件文を入れておかないと、3枚とも一番大きな数が同じになってしまう。それを防ぐのが、上から9行目の条件文である。

変数c配列strc2は、手札のクラブのカードの数字番号を昇順に入れていくために用意したものである。同様に、d、strd2はダイヤ、s、strs2はスペード、h、strh2はハートのカードのために用意されている。

10行目から25行目のif文は、手札のカードを見て、そのカードのマークが何であるかを分類し、それを昇順に並べていく命令文である。

カードを分類し終わったとき、それぞれのカードの最大値が入った配列は、例えばクラブの場合は、strc[c-1]となる。初めに変数c = 0と指定しており、クラブのカードが一枚見つかるたびにcが1つずつ増えるように設定されている。そのため、このカードが昇順に並べられていることより、最も大きいクラブのカードは、配列strcのc - 1番目（最後に余分にプラス1しているため、ここでマイナスしておく必要がある）と言える。

```

max1 = strc2[c-1];
if (max1 < strd2[d-1]){ max1 = strd2[d-1]; }
if (max1 < strs2[s-1]){ max1 = strs2[s-1]; }
if (max1 < strh2[h-1]){ max1 = strh2[h-1]; }

```

```

for(i=0; i<=12; i++){
    if((card[i+13]-1)/13 == 0){
        if(card[i+13] == max1){ kou[j] = i; }
    }
    if((card[i+13]-1)/13 == 1){
        if(card[i+13] == max1+13){ kou[j] = i; }
    }
    if((card[i+13]-1)/13 == 2){
        if(card[i+13] == max1+26){ kou[j] = i; }
    }
    if((card[i+13]-1)/13 == 3){
        if(card[i+13] == max1+39){ kou[j] = i; }
    }
}
ma[j] = max1;
}
*****

```

プログラム . A - 2

プログラム A - 1 の続きである。

それぞれのカードの最大値がでたので、今度はその 4 枚の中でどれが一番大きいかを調べる。最初に `max1` に、クラブの最大の数である、`strc[c-1]` を入れる。そして、順番に見比べていき、最も大きかった数を最終的に `max1` とするようしておく。

次に、その最大値のカードが、手札の何番目に置いてあるのかを調べる。上のプログラムは、左側の COM と交換するときのものである。よって `card[i+13]` ($i = 0 \sim 12$) の配列のどの番号に `max1` のカードが入っているのかを調べておかねばならない。

条件文を使い、配列 `card` の中身と `max1` の値が一致したときの変数 `i` が必要な配列番号である。それを、配列 `kou` に入れる。この `kou` は、プログラム 3 - 3 で使うことになる。

以上のことを、あと 2 回繰り返し、最も大きい値のカードを 3 枚選出する。

2 . 台札と同じマークのカードを出さなければならないときは、なるべく小さなカードを出しておく。

```

*****
aru = 0;

```

```

for(i=0; i<=12; i++){
    if((card[i+13]-1)/13 == fir){
        aru = 1;
    }
}
if(aro != 0){
    if(aru == 1){
        for(i=0; i<=12; i++){
            if(card[i+13] != -1){
                if((card[i+13]-1)/13 == fir){
                    cpu = i; i = 20;
                }
            }
        }
    }
}
}
*****

```

プログラム . B - 1

上は、コンピュータの思考ルーチンである、c o m p 関数の一部である。

変数 a r u は、手札に台札と同じマークのカードがあるかどうかを調べるためのものである。台札のマークは変数 f i r に数字情報として入っているため、それと配列 c a r d の中のマークを照らしあわして行き、同じマークが一枚でもあるならば、変数 a r u の値を 1 にする。

変数 a r o は、一巡の中で、自分が何番目にカードを出すのかを示す変数である。今回の場合は、最初にカードを出すかどうかを判定するために用意されている。もし、最初にカードを出すのであれば、台札と同じカードを出さなければならないという条件には当てはまらず、好きなカードを出せる。よって、そのためのプログラムは別途に用意しなければならない。

変数 a r o が 0 で無かった場合の命令を考える。

ここで、変数 a r u が 1 だった場合、台札のマークと同じカードを出さなければならない。有効なカードの出し方 2 に従い、最も小さいカードを出すようにする。すでに出してしまったカードの値は - 1 となっているので、それを読みこんでしまわないよう、条件文をつけておく。そして、まだ出していないカードの中で、台札と同じカードを見つけたら、即座に f o r 文を終了し、その結果を変数 c p u に代入する。カードは小さい順に並べられているため、一番最初に見つかったカードこそが、最も小さいカードと言える。

3 . 台札と同じマークのカードを出さなくてもよい場合は、1 に従い、なるべく大きなカードを出す。

```
if(aru == 0){
    for(j=0; j<=2; j++){
        c = 0; d = 0; s = 0; h = 0;
        for(i=0; i<=12; i++){
            strc2[i] = 0; strd2[i] = 0; strs2[i] = 0; strh2[i] = 0;
        }
        for(i=0; i<=12; i++){
            if(card[i+13] != -1){
                if((card[i+13]-1)/13 == 0){
                    strc2[c] = card[i+13];
                    c++;
                }
                if((card[i+13]-1)/13 == 1){
                    strd2[d] = card[i+13]-13;
                    d++;
                }
                if((card[i+13]-1)/13 == 2){
                    strs2[s] = card[i+13]-26;
                    s++;
                }
                if((card[i+13]-1)/13 == 3){
                    strh2[h] = card[i+13]-39;
                    h++;
                }
            }
        }
        max1 = strc2[c-1];
        if (max1 < strd2[d-1]){ max1 = strd2[d-1]; }
        if (max1 < strs2[s-1]){ max1 = strs2[s-1]; }
        if (max1 < strh2[h-1]){ max1 = strh2[h-1]; }
        for(i=0; i<=12; i++){
            if((card[i+13]-1)/13 == 0){
```



```

        if((card[i+13]-1)/13 == 1){
            strc[d] = card[i+13]-13;
            d=1;
        }
        if((card[i+13]-1)/13 == 2){
            strs[s] = card[i+13]-26;
            s=1;
        }
        if((card[i+13]-1)/13 == 3){
            strh[h] = card[i+13]-39;
            h=1;
        }
    }
}
min = strc[0];
if (min > strd[0]){ min = strd[0]; }
if (min > strs[0]){ min = strs[0]; }
if (min > strh[0]){ min = strh[0]; }
for(i=0; i<=12; i++){
    if((card[i+13]-1)/13 == 0){
        if(card[i+13] == min){ cpu = i; }
    }
    if((card[i+13]-1)/13 == 1){
        if(card[i+13] == min+13){ cpu = i; }
    }
    if((card[i+13]-1)/13 == 2){
        if(card[i+13] == min+26){ cpu = i; }
    }
    if((card[i+13]-1)/13 == 3){
        if(card[i+13] == min+39){ cpu = i; }
    }
}
}
*****

```

プログラム . B - 3

上は、変数 `aro` が 0 だったとき、つまり一番初めにカードを出すことになったときの思考ルーチンである。

有効なカードの出し方 2 に従い、手札の中で最も小さいカードを出すことにする。考え方は、ほとんど B - 2 と同じで、最も小さな数を選ばなくてはならないのだから、不等号は全て逆にしなければならない。また、配列 `card` 中の数字情報は昇順に並べられているため、最初に配列 `str` に入ったものが最も小さな数になる。よって、例えばクラブの場合は配列 `strc` の 0 番目が最も小さい値となる。

こうして、最も小さいカードを検出し、それが配列 `card` の何番目であるかを調べ、変数 `cpu` に値を入れる。

このように、コンピュータは最も有効であると思われる法則に基づき、カードを出していくよう設定されている。

4 . 最後に

製作結果

トランプゲーム “ ハーツ ” を一通り遊ぶことができる内容のものは完成した。

改良点

- * コンピュータの思考ルーチンの強化と、3つのCOMそれぞれに性格を付ける。
- * トリックを取ったとき、誰が取ったのかを一目瞭然にするため、動きをつける。
- * ボタンをグラフィックの影に隠して、ボタンなしのゲーム画面を構成する。

などの改良点があげられる。

参考文献

「VisualC++6.0 プログラミング入門」桜田幸嗣 / 田口景介著 アスキー出版局

「新 VisualC++6.0 入門 ビギナー編 」林晴比古著 SOFTBANK

「新 VisualC++6.0 入門 シニア編 」林晴比古著 SOFTBANK