

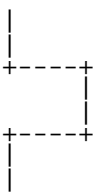
第2章 スレッド

この章では、スレッドという概念を学ぶ。スレッドは応用範囲の広い概念である。例えば Java アプレットの場合、スレッドを用いるとアプレットに動きを与えることができる。また、スレッドはネットワークプログラミングをする際にも必須の概念である。

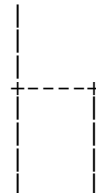
アプレットの `init`, `start`, `paint` などのメソッド、あるいは GUI 部品のコールバックメソッド (`mouseClicked`, `keyPressed`, `actionPerformed` など) はブラウザから呼び出される。これらのメソッドが実行されている間は、ブラウザは他の仕事をするができない。このため、これらのメソッドはすぐに実行を終える必要がある。アニメーションやゲームのように何らかの動きがあるアプレットは、`start` や `paint` メソッドにその処理を直接記述することはできない。何らかの方法で、ブラウザの他の処理と同時に、これらの処理を行なわなければならない。

このようなコンピュータの処理を行なう単位を _____ (`thread`, もともとの意味は“糸”) という¹。つまり、アニメーションやゲームのアプレットはスレッドを複数必要とする (_____, `mutli-thread`)。CPU が 1 つしかない普通のコンピュータでは、実際にはスレッドを短い時間で切り替えて実行し、並行に実行されているように見せかける。CPU が複数個あれば、スレッドを別々の CPU に割り当てて同時実行することも可能である。

関数呼出



スレッド



関数呼出とスレッドの比較

ここでは、Java で新しいスレッドを生成し実行するための方法を学ぶ。

2.1 スレッドの生成と実行

スレッドを生成するためには、その新しいスレッドが実行するメソッドを指定しなくてはならない。そのメソッドの名前は Java では `run` という無引数・戻り値なしのメソッドとすることが決まっている。 `run` は、 `Runnable` インタフェースのメソッドである。

次のような簡単な例では `MyRunnable` クラスが `Runnable` インタフェースを実装している。つまり、 `run` というメソッドを持っている。

¹具体的にいえば、変数の値や、プログラムのどこを実行しているか、どのようなメソッドのどこから呼び出されたかなどの情報 (プログラムカウンタを含む CPU のレジスタ、およびスタックなどの情報) のことである。

run メソッドの中身は単純な繰り返しで、ループの途中で Thread.sleep というメソッドをを呼んで 10 ミリ秒寝る (実行を止める)

ファイル ThreadTest.java

```
class MyRunnable implements Runnable {
    String name;
    MyRunnable(String n) {
        name = n;
    }
    public void run() {
        int i;
        for (i=0; i<10; i++) {
            try {
                Thread.sleep(10); // 10 ミリ秒お休み
            } catch (InterruptedException e) {}
            System.out.printf("%s: %d, ", name, i);
        }
    }
}

public class ThreadTest {
    public static void main(String[] args) {
        Thread ta = new Thread(new MyRunnable("A"));
        Thread tb = new Thread(new MyRunnable("B"));
        Thread tc = new Thread(new MyRunnable("C"));
        ta.start(); tb.start(); tc.start(); // スレッド実行開始
    }
}
```

ThreadTest クラスに main 関数があり、ここでスレッドを生成してる。Thread のコンストラクタの引数は Runnable を実装している必要がある。このスレッドの start メソッドを呼び出して、スレッドの実行をスタートする。

下は、このプログラムの実行例である。各スレッドが並行に実行されていることがわかる。(もちろんスレッドが切り替わるタイミングによって、この例と異なる出力になることもある。)

A: 0, A: 1, B: 0, A: 2, A: 3, B: 1, A: 4, C: 0, A: 5, B: 2, A: 6, A: 7, B: 3, A: 8, C: 1, A: 9, B: 4, B: 5, B: 6, C: 2, B: 7, C: 3, B: 8, C: 4, B: 9, C: 5, C: 6, C: 7, C: 8, C: 9,

例題 2.1.1 ぐるぐる廻る

単に文字列が円の上を動くだけの簡単なスレッドを利用したアプレットである。

ファイル Guruguru.java

```
import javax.swing.*;
import java.awt.*;

public class Guruguru extends JApplet implements Runnable {
    int r=50, x=110, y=70;
    double theta=0; // 角度
    Thread thread=null;
    ...

    @Override
    public void paint(Graphics g) {
        super.paint(g);
        g.drawString("Hello, World!", x, y);
    }
}
```

1 行めの implements Runnable に注意する。これで Guruguru クラスが run という名前のメソッドを持っていることを宣言する。paint メソッドは座標 (x, y) に “Hello, World!” と表示するだけである。

このクラスは thread という Thread 型のフィールドを持っている。thread の初期値は null である。null は、_____ (C 言語の NULL に対応する) で、thread に最初は意味のある値が割り当てられていないことを示す。

スレッドはアプレットの start メソッド内で生成される。Thread のコンストラクタの引数は、この場合は this — _____ である。(実質的には、これは自身の run メソッドを指す。) thread を生成した後、この thread の start メソッドを起動してスレッドの実行をスタートしている。

アプレットの stop メソッドでは、スレッドの実行を止めている。このように、通常アプレットの start と stop メソッドにスレッドの実行開始と停止処理を書いておく。すると、アプレットのあるページから他のページに移動した時にスレッドの実行が停止され、戻ってきた時にスレッドが実行再開される。

```
@Override
public void start() {
    if (thread == null) { // 念のためチェック
        thread = new Thread(this);
        thread.start();
    }
}

@Override
public void stop() {
    thread = null;
}
```

これはスレッドを使うアプレットの start と stop メソッドの典型的な定義である。

```
public void run() {
    Thread thisThread = Thread.currentThread();
    for(; thread == thisThread; theta+=0.02) {
        x = 60+(int)(r*Math.cos(theta)); y = 70-(int)(r*Math.sin(theta));
        repaint();

        try {
            Thread.sleep(30); // 30 ミリ秒お休み
        } catch (InterruptedException e) {}
    }
}
```

Thread クラスのスタティックメソッド currentThread は、このメソッドを実行しているスレッドを返す。この時点では、フィールド thread と同じオブジェクトが返るはずである。

実際にスレッドが実行するメソッド (run メソッド) のループの条件式 thread == thisThread は奇妙に見えるが、stop メソッドによって、thread の値が変更されると、このループは終了し、スレッド自体も終了する。ループの中では、x と y の値を計算して再描画すると Thread.sleep を呼んで 30 ミリ秒寝る。Thread.sleep は InterruptedException という例外を起こす可能性がある (その説明は割愛) ので周りを try ~ catch で囲んでいる。

アプレットでスレッドを使うときには、通常

- run メソッドを定義する。(通常は永久ループにする。)

- implements Runnable を付け加える。
- Thread 型のフィールド thread (初期値 null) を追加する。
- start メソッドと stop メソッドは上の例の通りにする。

のようになる。

問 2.1.2 円が斜めに動いて上下左右の壁にぶつかった時、跳ね返るようなアプレットを書け。

問 2.1.3 (発展) (ちらつき防止)

Guruguru.java では文字が少しちらついて見える。これは、描画のたびに一旦画面を背景色で塗りつぶしているためである。ちらつきを防止するための手法である “ダブルバッファリング” について調べ、実装せよ。(createVolatileImage メソッドを使用せよ。)

2.2 スレッドを利用したプログラム

例題 2.2.1 ソーティングの視覚化

ファイル *BubbleSort1.java*

```
import javax.swing.*;
import java.awt.*;

public class BubbleSort1 extends JApplet implements Runnable {
    int[] args = { 10, 3, 46, 7, 23, 34, 8, 12, 4, 45, 44, 52};
    Color[] cs = { Color.RED, Color.ORANGE, Color.GREEN, Color.BLUE};
    Thread thread=null;

    ...
}
```

これはバブルソート (*bubble sort*) と呼ばれるアルゴリズムを視覚化したものである。start, stop は Guruguru.java と全く同じなので省略してある。

```
@Override
public void paint(Graphics g) {
    int i;

    super.paint(g);
    for(i=0; i<args.length; i++) {
        g.setColor(cs[args[i]%cs.length]);
        g.fillRect(0, i*10, args[i]*5, 10);
    }
}
```

paint も棒グラフ (第 3 章の *Graph.java*) の時とほとんど同じである。

run メソッドの中は単なるバブルソートアルゴリズムだが、データのスワップをした後、再描画して少し止まるようになっている。

```

public void run() {
    int i, j;
    Thread thisThread = Thread.currentThread();

    for (i=0; i<args.length-1; i++) {
        for (j=args.length-1; thread == thisThread && j>i; j--) {
            if (args[j-1]>args[j]) { // スワップする。
                int tmp=args[j-1];
                args[j-1]=args[j];
                args[j]=tmp;
            }
            repaint();
            /* repaint の後でしばらく止まる */
            try {
                Thread.sleep(500);
            } catch (InterruptedException e) {}
        }
    }
}
}

```

問 2.2.2 クイックソート (*quick sort*) アルゴリズムをバブルソートにならって視覚化せよ。

例題 2.2.3 ソーティングの視覚化 (その 2)

BubbleSort1.java では、スレッドはいわば自分で目覚しを仕掛けて起きていたが、他人 (他のスレッド) に起こしてもらうことを期待して寝ることもできる。

次のプログラムではボタンを押した時にスレッドが再開されるようになっている。

ファイル *BubbleSort2.java*

```

public class BubbleSort2 extends JApplet implements Runnable, ActionListener {
    ...

    @Override
    public void init() {
        JButton step = new JButton("Step");
        step.addActionListener(this);
        setLayout(new FlowLayout());
        add(step);
    }
    ...
}

```

このクラスは *Runnable* と *ActionListener* の 2 つのインタフェースを実装しているので、*implements* のあとに 2 つのインタフェース名を、で区切って並べている。

目覚しを仕掛けずに寝るには *sleep* の代わりに、以下のような _____ メソッドを用いた形を使う。

```
public void run() {
    int i, j;

    for (i=0; i<args.length-1; i++) {
        for (j=args.length-1; j>i; j--) {
            ...
            repaint();
            /* repaint の後で止まる */
            try {
                synchronized(this) {
                    while (threadSuspended) {
                        wait();
                    }
                    threadSuspended=true;
                }
            } catch (InterruptedException e) {}
        }
    }
    thread=null;
}
```

また *synchronized* というキーワードにも注意して欲しい。*wait* メソッドと次に説明する *notify* メソッドを使う場合、*synchronized(this) { ... }* という形で周りを囲む必要がある。(*synchronized* は排他制御 (後述) を行なうための構文である。

また、スレッドを起こすには、_____ というメソッドを使う。

```
public synchronized void actionPerformed(ActionEvent e) {
    // ボタンが押された時の処理
    threadSuspended=false;
    notify();
}
```

この例のようにメソッドの定義の最初に *synchronized* を修飾子として付け加えると、次のようにメソッドの本体全体を *synchronized(this) { ... }* で囲うのと同じことになる。

```
public void actionPerformed(ActionEvent e) {
    synchronized (this) {
        threadSuspended=false;
        notify();
    }
}
```

この例では、*actionPerformed* の中で *notify* を呼んで、スレッドの実行を再開させている。*threadSuspended* という変数の値を変更しているのは、この *actionPerformed* 以外からも *notify* が (隠れて) 呼び出される場合があり、その時にスレッドが間違っ
て起きないようにするためである。



BubbleSort2.java の場合は、少し工夫をすれば、スレッドを使わなくても同じような動作をするプログラムを作ることができる。しかし、一般的には、このようにアニメーションではないプログラムに対しても、スレッドは有効なテクニックである（次の問参照）。

synchronized 文は次のような形で用いる。

synchronized (式) ブロック

“式” はオブジェクトである（つまり整数などのプリミティブ型ではない）必要がある。synchronized 文はこのオブジェクトを“鍵”として、ブロックを排他実行する。つまり、このブロックを実行している間、他のスレッドに同じ鍵を用いている synchronized 文のブロックの実行を待たせる。ブロックの中で wait メソッドなどを呼んだ場合は、鍵は一旦返却され、他のスレッドが同じ鍵を用いている synchronized 文のブロックを実行することができる。

synchronized 文は、途中で中断されると変なことが起こりうる一連の文を実行する時に必要になる。例えば、いくつかのスレッドで共通の変数 x を増分するために次のような単純な文：

```
x = x+1;
```

を実行するような場合も、synchronized が必要になる。

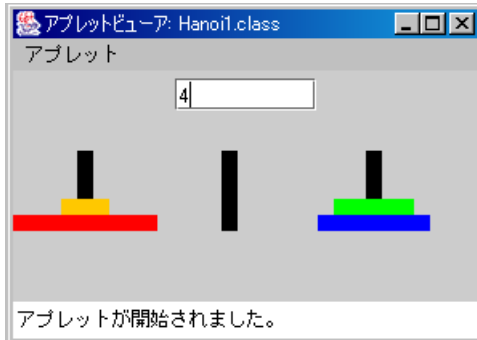
synchronized がない場合に起こりうること：

1. 最初 $x=0$ とする。
2. スレッド A が $x+1$ の値 (1) を計算する。
3. ここでスレッドが切り替わる。
4. スレッド B が $x+1$ の値 (1) を計算する。
5. スレッド B が x に 1 を代入する。
6. ここでスレッドが切り替わる。
7. スレッド A が x に 1 を代入する。

つまり、 $x=x+1;$ という文が 2 回実行されたにも関わらず、 x の値は 1 しか増えていない。これは、 $x+1$ の値の計算と x への代入の間にスレッドの切り替わりが起こったためである。synchronized を使うとこのような事態を避けることができる。いくつかのスレッドで共通の変数をアクセスする時は、大抵このような synchronized 文が必要になる。

問 2.2.4 クイックソートも同じようにボタンを押すと 1 ステップ動くように改造せよ。

問 2.2.5 ハノイの塔のアルゴリズムをアニメーション化せよ。



(ヒント) ハノイの塔のルール:

3 つの棒と直径が $1, 2, \dots, n$ の n 枚の真中に穴のあいた円盤を用いる。まず、すべての円盤が、小さいものを上に大きさの順に 1 つの棒にささっている。すべての円盤を別の一つの棒に移動できたら終了である。ただし、

1. 一度に 1 枚の円盤だけを動かすことができる、
2. 小さな円盤の上に大きな円盤をのせてはいけない、

という制限がある。

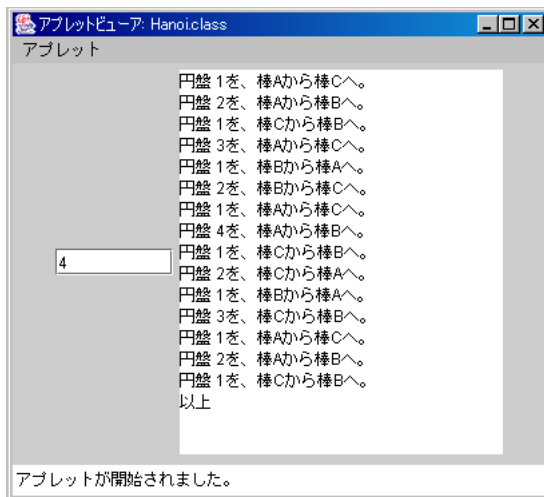
ハノイの塔は再帰法を使って解くことができる。つまり、 $n - 1$ 枚の場合の解き方がわかっているとして、 n 枚を棒 A から棒 B へ移動する場合:

1. $n - 1$ 枚の円盤を棒 A から棒 C へ移動する。このやり方はわかっている。
2. 一番下のもっとも大きな 1 枚を棒 A から棒 B へ移動する。
3. $n - 1$ 枚の円盤を再び棒 C から棒 B へ移動する。

というように考える。

すると単に `output(TextArea のインスタンス)` に手順を出力するメソッドの場合は以下のようになる。

```
void hanoi(int n, String a, String b, String c) {
    if (n==1) {
        output.append("円盤 1 を、"+a+"から"+b+"へ。¥n");
    } else {
        hanoi(n-1, a, c, b);
        output.append("円盤 "+n+"を、"+a+"から"+b+"へ。¥n");
        hanoi(n-1, c, b, a);
    }
}
```

人間がこのような手順を間違えずに実行することは難しいが、コンピュータはまず間違えずに実行してくれる。

キーワード スレッド、マルチスレッド、Runnable インタフェース、null、Thread.sleep メソッド、wait メソッド、notify メソッド、synchronized

