

平成 16 年度 春期

ソフトウェア開発技術者 午後Ⅱ 問題

注意事項

1. 試験開始の合図があるまで、問題冊子を開いて中を見てはいけません。
2. この注意事項は、問題冊子の裏表紙にも続きます。問題冊子を裏返して必ず読んでください。
3. 答案用紙への受験番号などの記入は、試験開始の合図があってから始めてください。
4. 試験時間は、次の表のとおりです。

試験時間	15:30 ～ 16:30 (1 時間)
------	----------------------

途中で退出する場合には、手を挙げて監督員に合図し、答案用紙が回収されてから静かに退出してください。

退出可能時間	16:10 ～ 16:20
--------	---------------

5. 問題は、次の表に従って解答してください。

問題番号	問 1
選択方法	必須

6. 問題に関する質問にはお答えできません。文意どおり解釈してください。
7. 問題冊子の余白などは、適宜利用して構いませんが、どのページも切り離さないでください。
8. 電卓は、使用できません。

注意事項は問題冊子の裏表紙に続きます。
こちら側から裏返して、必ず読んでください。

問1 2点間の経路の探索に関する次の記述を読んで、設問1～5に答えよ。

図1のように、水平線と垂直線でセルに区切られた領域の中で、始点セルから終点セルまでの経路を求めることを考える。ここで、経路とは次の条件を満たすものをいう。

- ・あるセルからは、その上下左右に隣接するセルに移動できる。経路とは、このような移動を繰り返すことによって、あるセルから別のセルに行く際に通るセルの列である。
- ・障害物があるセルを通ることはできない。
- ・一つのセルを2回以上通ることはできない。

図1において網掛けのセルが、避けるべき障害物を表している。Sが始点セル（以下、始点という）、Tが終点セル（以下、終点という）を表す。

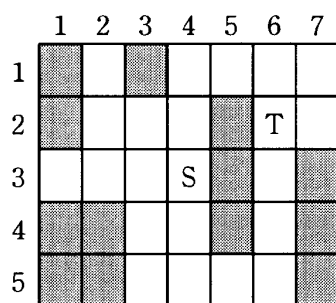


図1 経路の探索領域

図2(a)の例に示すように、始点Sからの距離（たどったセルの個数）を各セルのラベルとして付けていく（ラベル付け）。次に終点Tからラベルの逆順にセルをたどること（経路決定）によって、始点から終点までの経路を求めることができる。図2(b)では、発見した経路中の最短経路上にあるセルのラベルを○で囲っているが、アルゴリズムによっては、必ずしも最短経路を発見できるわけではない。

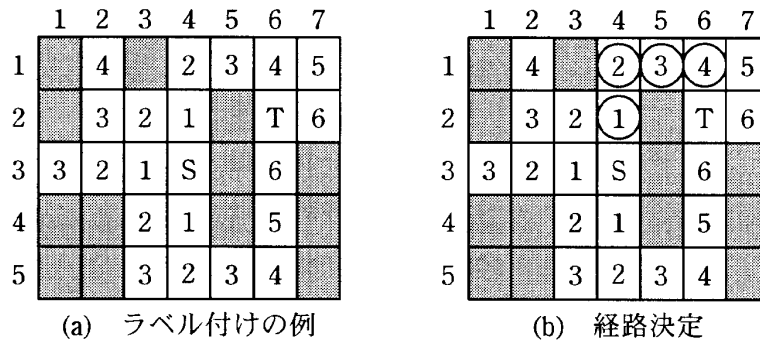


図 2 ラベル付けと経路決定

ここで、始点 S から終点 T に向かってラベル付けを行うときに、ラベルを付けたセルの集合を W とすると、この問題は次の手順で解くことができる。

- (1) 集合 W を空集合に初期化する。
- (2) 始点 S にラベル 0 を付け、W に始点 S を入れる。
- (3) W が空でなく、終点 T のセルにラベルが付いていない間、次の操作を繰り返す。
 - ① W から一つの要素 p を取り出す。
 - ② セル p の上下左右にあるセルのうち、まだラベルが付いておらず、障害物でもない各セル q には、セル p のラベルに 1 を加えた新たなラベルを付け、W に入れる。
- (4) 終点 T にラベルが付いていれば、始点と終点を結ぶ経路が存在する。その経路は次のようにして求める。
 - ① 初期値として、終点 T をセル p とする。
 - ② セル p が始点 S となるまで、次の操作を繰り返す。
 - i セル p の上下左右のセルのうち、セル p のラベルから 1 を引いた値をラベルとしてもつセル q を求める経路上のセルとする。
 - ii セル q をセル p とする。

探索領域が縦 n 個、横 m 個のセルに区切られているとする。縦が i 番目、横が j 番目のセルを (i, j) と表記する。このとき、i は上から下へ、j は左から右へ数えるものとする。探索領域は (1, 1) から (n, m) までと考えられるが、ここでは探索領域の外側にダミーのセルを置くことにする。ダミーのセルも含めると、考えるセルの範囲は (0, 0) から (n+1, m+1) までとなり、これらのセルを一次元配列で表す。

なお、配列のインデックスは1から始まる。

このとき、探索領域内のセル (i, j) は、配列の $i \times (m+2) + (j+1)$ 番目の要素に対応させる。すると、セル (i, j) の上下左右の隣接セルは、それぞれ配列の ア , イ , ウ , エ 番目の要素になる。したがって、配列の k 番目の要素に対応するセルの隣接セルをそれぞれ、(上) $k+d1$ 番目、(下) $k+d2$ 番目、(左) $k+d3$ 番目、(右) $k+d4$ 番目と表す場合、 $d1 \sim d4$ は次のようになる。

$d1 =$ オ , $d2 =$ カ , $d3 =$ キ , $d4 =$ ク

この問題を解くアルゴリズムを考える。ここで考えるアルゴリズムでは、表 1 に示す定数、変数及び関数を使用する。

表 1 定数、変数及び関数の説明

名称	内容
AVAIL	セルにラベルが付けられていないことを表す負の定数
OBST	セルに障害物があることを表す負の定数
n	探索領域の縦方向のセルの個数
m	探索領域の横方向のセルの個数
MAXSIZE	配列の要素数 $((n+2) \times (m+2))$
cell[MAXSIZE]	サイズが MAXSIZE の配列で、各セルの情報をもつ。
d[4]	サイズが 4 の配列で、隣接するセルとのインデックスの差分に関する情報をもつ。
s	始点に対応する cell の要素のインデックス
t	終点に対応する cell の要素のインデックス
insert(k)	cell のインデックス k を集合 W に入れる。
pick_cell()	集合 W から cell のインデックスを一つ取り出す。ただし、集合 W に cell のインデックスがない場合は 0 を返す。
print(str)	文字列 str を表示する。

初期化関数 `init()` では、次の探索領域の状態設定を行う。

- (1) 集合 `W` を空集合に初期化する。
- (2) 探索領域内の障害物のセルに対応する配列 `cell` の要素に `OBST` を代入する。
- (3) 外周上のダミーのセルに対応する配列 `cell` の要素に `OBST` を代入する。
- (4) 通過可能なセルに対応する配列 `cell` の要素には `AVAIL` を代入する。
- (5) 始点と終点を表す配列 `cell` の要素のインデックスを、それぞれ `s`, `t` に代入する。
- (6) 配列 `d` の要素 `d[1] ~ d[4]` に、`d1 ~ d4` の値をそれぞれ代入する。

次に、`init()` で初期化を終えた後に呼ばれる関数 `find_path()` と、`find_path()` の中で呼ばれて経路を決定する関数 `back_trace()` のアルゴリズムを図 3 に示す。

```

function find_path(s, t)
    cell[s] ← 0;
    insert(s);
    p ← pick_cell();
    while(p > 0 かつ cell[t] が AVAIL に等しい)
        for(i を 1 から 4 まで)
            if(cell[p + d[i]] が AVAIL に等しい)
                cell[p + d[i]] ← ケ ;
                insert( コ );
            endif
        endfor
        p ← pick_cell();
    endwhile
    if(cell[t] が AVAIL でない)
        back_trace(t, s);
    else
        print(" サ ");
    endif
endfunction

function back_trace(x, y)
    x を発見した経路に加える;
    p ← x;
    while(p が y に等しくない)
        for(i を 1 から 4 まで)
            if(cell[p + d[i]] が シ に等しい)
                p ← p + d[i];
                p を発見した経路に加える;
                break;
            endif
        endfor
    endwhile
endfunction

```

図3 ラベル付けと経路決定のアルゴリズム

設問 1 図 4 で示す始点 S と終点 T を与えるときに、すべてのセルに始点から最短の距離でラベル付けを行い、見つかった経路の中での最短経路を示せ。そのとき、図 2 で示したように、最短経路のセルのラベルを○で囲め。

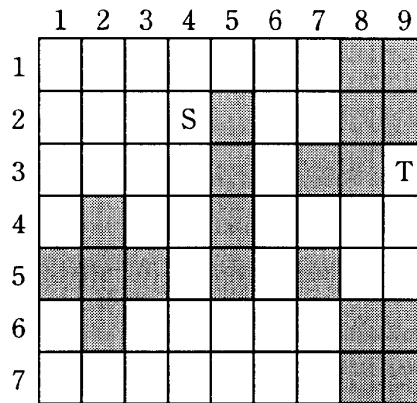


図 4 セルと障害物の配置

設問 2 本文中の ～ に入れる適切な式を答えよ。

設問 3 図 3 で示したアルゴリズムに関する次の問いに答えよ。

- (1) 図 3 中の , , に入れる適切な式を答えよ。
- (2) 図 3 中の “print()” では に示すエラーメッセージを表示する。どのような内容のメッセージが表示されるか。15 字以内で答えよ。

設問4 集合 W の実現として、スタック、キューの2通りの方式で考え、それぞれの方
式で `insert()`、`pick_cell()` の二つの関数を実現する。関数の実現法に関す
る次の問いに答えよ。ここで、`stack[MAXSIZE]`、`queue[MAXSIZE]` は、それ
ぞれ集合 W のデータを保持するための配列であり、初期化関数 `initW()` は全体
の初期化関数 `init()` から呼び出される。

- (1) スタックを用いて実現する場合のアルゴリズムを図5に示す。ス ,
セ に入れる適切な式を答えよ。

なお、変数 `top` はスタック内の要素の個数を示している。

```
function initW()
    top ← 0;
endfunction

function insert(x)
    if(top ≥ MAXSIZE)
        print("スタックが満杯です");
    else
        top ← top + 1;
        ス ;
    endif
endfunction

function pick_cell()
    if(top ≤ 0)
        return(0);
    else
        top ← セ ;
        return(stack[top + 1]);
    endif
endfunction
```

図5 スタックによる実現法

(2) キューを用いて実現する場合のアルゴリズムを図 6 に示す。 ~
 に入れる適切な式を答えよ。

なお、キューは循環配列で実現されていて、**nq** はキューの要素の数、**rear** はキューに要素を入れる場所、**front** はキューから要素を取り出す場所をそれぞれ示している。また、**%** は剰余演算子である。

```
function initW()  
    nq ← 0;  
    rear ← 0;  
    front ← 0;  
endfunction  
  
function insert(x)  
    if(nq が MAXSIZE に等しい)  
        print("キューが満杯です");  
    else  
        nq ← nq + 1;  
        rear ←  ;  
        queue[rear] ← x;  
    endif  
endfunction  
  
function pick_cell()  
    if(nq が 0 に等しい)  
        return(0);  
    else  
        nq ←  ;  
        front ← (front % MAXSIZE) + 1;  
        return( );  
    endif  
endfunction
```

図 6 キューによる実現法

設問 5 始点 S と終点 T の両方から同時に探索した方が、早く解が求まる可能性がある。

その手順は、次のとおりである。ここで、S から T に向かってラベル付けを行うときに、ラベル付けしたセルの集合を W_s とする。逆に、T から S に向かってラベル付けを行うとき、ラベル付けしたセルの集合を W_t とする。

(1) 集合 W_s , W_t を空集合に初期化する。

(2) S, T には、それぞれラベル 1, $-n \times m$ を付ける。

(3) W_s に S を入れ、 W_t に T を入れる。

(4) W_s , W_t が空でない間、ラベル付けが合流するまで次の①, ②を繰り返す。

① W_s から一つの要素 a を取り出す。セル a の上下左右にあるセルのうち、まだラベルが付いておらず障害物でもないセル b に、セル a のラベルに 1 を加えた新たなラベルを付け、 W_s に入れる。セル a の上下左右のセルのどれかに既に $-n \times m \sim -1$ のラベルが付いていれば、ラベル付けが合流した。

② W_t から一つの要素 c を取り出す。セル c の上下左右にあるセルのうち、まだラベルが付いておらず障害物でもないセル d に、セル c のラベルに 1 を加えた新たなラベルを付け、 W_t に入れる。セル c の上下左右のセルのどれかに既に $1 \sim n \times m$ のラベルが付いていれば、ラベル付けが合流した。

(5) S からのラベル付けと、T からのラベル付けが合流したセルから、それぞれ S と T までの経路決定を行う処理を実行する。

アルゴリズムを図 7 に示す。 ツ ～ ト に入れる適切な式を答えよ。ただし、 サ は図 3 と同じである。また、図 7 を実行する際の **AVAIL** 及び **OBST** の値、並びに図 7 で初めて出てくる関数の意味は表 2 のとおりである。

表 2 図 7 の定数及び関数の説明

名称	内容
AVAIL	セルにラベルが付けられていないことを表す負の定数。ただし、 $-n \times m$ より小さい値
OBST	セルに障害物があることを表す負の定数。ただし、 $-n \times m$ より小さく、AVAIL とは異なる値
Ws_insert(f)	cell のインデックス f を集合 Ws に入れる。
Wt_insert(g)	cell のインデックス g を集合 Wt に入れる。
Ws_pick_cell()	集合 Ws から cell のインデックスを一つ取り出す。ただし、集合 Ws に cell のインデックスがない場合は 0 を返す。
Wt_pick_cell()	集合 Wt から cell のインデックスを一つ取り出す。ただし、集合 Wt に cell のインデックスがない場合は 0 を返す。

```

function find_path(s, t)
    cell[s] ← 1; cell[t] ← -n×m; met_s ← 0; met_t ← 0;
    集合 Ws, Wt を空集合とする;
    Ws_insert(s); Wt_insert(t);
    while(真)
        p ← Ws_pick_cell();
        if(p が 0 でない)
            for(i を 1 から 4 まで)
                if(-n×m ≤ cell[p + d[i]] ≤ -1)
                    met_s ← p;
                    break;
                elseif(cell[p + d[i]]が AVAIL に等しい)
                    ツ ;
                    Ws_insert(p + d[i]);
                endif
            endfor
        endif
        if(met_s が 0 でない)
            break;
        endif
        q ← Wt_pick_cell()
        if(q が 0 でない)
            for(j を 1 から 4 まで)
                if(1 ≤ cell[q + d[j]] ≤ n×m)
                    met_t ← q;
                    break;
                elseif(cell[q + d[j]]が AVAIL に等しい)
                    cell[q + d[j]] ← テ ;
                    ト ;
                endif
            endfor
        endif
    endwhile
endfunc

```

```

        if(met_t が 0 でない)
            break;
        endif
        if(p が 0 に等しくかつ q が 0 に等しい)
            break;
        endif
    endwhile
    if(met_s > 0)
        back_trace(met_s + d[i], t);
        back_trace(met_s, s);
    elseif(met_t > 0)
        back_trace(met_t, t);
        back_trace(met_t + d[j], s);
    else
        print(" サ ");
    endif
endfunction

```

図7 SとT両方からの探索

〔 メ モ 用 紙 〕

〔 メ モ 用 紙 〕

9. 答案用紙の記入に当たっては、次の指示に従ってください。
- (1) 受験番号欄に、**受験番号**を記入してください。正しく記入されていない場合は、採点されません。
 - (2) 生年月日欄に、受験票に印字されているとおりの**生年月日**を記入してください。正しく記入されていない場合は、採点されないことがあります。
 - (3) 解答は、問題番号ごとに指定された枠内に記入してください。
 - (4) 解答は、丁寧な字ではっきりと書いてください。読みにくい場合は、減点の対象になります。
10. 試験終了後、この問題冊子は持ち帰ることができます。
11. 答案用紙は、白紙であっても提出してください。
12. 試験時間中にトイレへ行きたくなったり、気分が悪くなったりした場合は、手を挙げて監督員に合図してください。

試験問題に記載されている会社名又は製品名は、それぞれ各社の商標又は登録商標です。

なお、試験問題では、® 及び ™ を明記していません。