北海道大学 大学院情報科学研究科 複合情報学専攻 修士課程入学試験

平成 23 年 8 月 18 日(木) 13:00~15:00

専門科目1

受験上の注意

- 本問題冊子に問題が五問あり、問1 (計算機プログラミング) と問2 (コンピュータ工学) は必修問題である. 問3 (情報数学), 問4 (情報理論), および問5 (線形代数学) の三問から二問を選択し、合計四問について解答せよ.
- 選択問題チェック票に受験番号および、選択した科目に印を記入すること.
- ●解答用の答案用紙は4枚である.この他に下書き用の草案紙4枚を配付する.
- ●<u>すべての答案用紙に、受験番号、選択した問題番号(例えば、問3など)</u>を必ず記入すること.
- ●解答は、<u>問題ごとに別々の答案用紙に記入すること</u>(裏面を使用してもよい.答案 用紙が不足したり、破損したりした場合には試験監督員に申し出て受け取ること).
- ●解答が複数枚にわたる時は、1/2、2/2のように答案用紙にページ番号を必ず付す こと、及び受験番号、選択した問題番号を各ページに記入すること。
- ●問題冊子,草案紙は持ち帰り,<u>選択問題チェック票とすべての答案用紙とを提出</u>すること.
- ●机の上に置いてよいものは、筆記用具(鉛筆,消しゴム,鉛筆削りなど),時計, および特に指示があったもののみである.時計は計時機能のみを使用し、アラー ムの使用を禁ずる.携帯電話等は電源を切っておくこと.電卓,電子辞書などは 使用不可である.

問1. 計算機プログラミング

[1]~[2]の各問いに答えよ.

[1]8クイーン問題とは,チェスの盤面(8×8)にクイーン(縦横斜めの8方向に遮るものがない限り進める)を8つ配置したときに,どのクイーンもほかのクイーンに取られることがない配置を求める問題であり,複数の解があることが知られている.ただし,ここでは盤面に方向があるものとする.8クイーン問題の解の数を再帰によって求める C 言語プログラムを考える.図1はプログラム中で使われる盤面の各マスの番号と配置されたクイーンが移動できるマスの例であり,プログラムではマスの番号順にクイーンを置いて制約違反がないかチェックする.このプログラムについて,次の各間いについて答えなさい.

- ① プログラム中の (a) ~ (e) に入る整数をそれぞれ答えなさい.
- ② (ア) には, n が 0 であれば 0, それ以外であれば queen[n-1]+1 を返す条件演算子による 処理が入る. そのコードを答えなさい.
- ③ (イ), (ウ) を適切に埋めてプログラムを完成させなさい.

(0)	1	2	3	4	5	6	7	クイーンの位置の例
8	9	10	11	12	13	14	15	
16	17	18	19	(20)	21	22	23	上記のクイーンが移動できるマス
24	(25)	26	27	28	29	30	31	_
32	33	34	35	36	37	38	39	
40	41	42	43	44	45	46	47	
48	49	50	51	52	53	54	55	
56	57	58	59	60	61	62	63	

図1:盤面の例

プログラム

```
#include <stdio.h>
/* クイーンを n 個配置している状態と新たにクイーンを配置するマスの番号を受け取り, それ
が制約を満たしていれば 1, そうでなければ 0 を返す関数. ただし, 新たに配置されるクイーン
のマスの番号はすでに配置されている n 個のクイーンの番号より大きいものとする */
int check(int *queen, int n, int pos){
 int i, flg=1;
                                      X. C
 for(i=0; i<n; i++){
  if (queen[i]/(a)==pos/(a) || queen[i]%(a)==pos%(a) || oh
     (queen[i]%(d)==pos%(d) && queen[i]%(e)>pos%(e))))

g=0:
    flg=0;
 return flg;
}
/* クイーンを n 個配置している状態を受け取り, さらに残りのクイーンを配置して得られる解
の総数を返す関数 */
int solve(int *queen, int n){
 int i, pos, sum=0;
 if (n<8) {
             (ア)
                    ; pos<64; pos++)
    if (check(queen, n, pos)){
     queen[n]=pos;
     sum+=solve (queen, n+1);
    }
 }
 else
     (イ)
 return sum;
}
/* メイン関数 */
int main(){
 int queen[8];
 printf("The number of solutions is %d. \u2147",
```

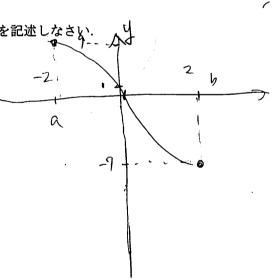


平成 24 年度北海道大学大学院情報科学研究科 複合情報学専攻修士課程入学試験 専門科目 1

[2] 単調な実関数 f(x)が区間 [a,b]で零点 (f(x)=0) を満たす x)を持つとき,それを求めるプログラムを作りたい.次ページのプログラムは二分法でそのような零点を求める C 言語プログラムである.bisection 関数は与えられた関数が区間 [a,b] に零点を持つ場合 1 を,持たない場合 0 を戻り値として返す.零点の値は引数を通して呼び出し元に返される.accuracy は精度を表す引数である.このプログラムについて,次の各問いに答えなさい.

- ① プログラム中の(ア)の部分に入れるべきものを以下の(a)~(d)から一つ選択しなさい.
 - (a) f(double) (b) (*f)(double) (c) (**f)(double) (d) (&f)(double)
- ② プログラム中の(イ)の部分に入れるべきものを以下の(a)~(c)から一つ選択しなさい.
 - (a) < (b) == (c) >
- ③ プログラム中の(ウ)の部分に入れるべきものを以下の(a)~(c)から一つ選択しなさい.
 - (a) < (b) == (c) >
- ④ プログラム中の(エ)の部分に入れるべきものを以下の(a)~(d)から一つ選択しなさい.
 - (a) x (b) *x (c) **x (d)

⑤ プログラムを実行した際に印字される結果を記述しなさない.



プログラム

```
#include <stdlib.h>
#include <stdio.h>
double f(double x)
{return -x*x*x+1;}
double bisection(double (7), double *zeropoint, double a, double b,
double accuracy) {
 double fa, fb, mid, fmid;
  fa=f(a); fb=f(b);
 if (fa*fb (イ) 0) return 0;
  if (fa==0) {*zeropoint=a; return 1;}
  if (fb==0) {*zeropoint=b; return 1;}
 while(1) {
   printf("%.3f %.3f\n", a,b);
                    1=Bin
   mid=(a+b)*0.5;
   if (mid-a <= accuracy || b-mid <= accuracy) break;</pre>
                       twig=0
   fmid=f(mid);
   if (fmid==0) {*zeropoint=mid; return 1;}
   if (fa*fmid (ウ) 0) {b=mid; fb=fmid;}
   else {a=mid; fa=fmid;}
 *zeropoint=mid;
 return 1;
}
main()
 double x;
 if(bisection(f, (エ), -2.000, 2.000, 0.001))
  printf("%.3f\u00ean",x);
 else
  printf("零点はありません. ¥n");
}
```

問 2. コンピュータ工学

以下の問いに答えよ.

- [1] 以下の問いに答えよ、なお、説明の場合200字以内で答えよ、
- (1) 一般的なコンピュータアーキテクチャにおいて、ハードウェアの5大装置と呼ばれるもの を全て列挙せよ.
- (2) ジョブ管理において、デッドロックが生じる原因とその回避方法を説明せよ、
- (3) 直接アドレス指定方式と間接アドレス指定方式の違いについて、ロード命令を例にとり説 明せよ.
- (4) グラフィック処理等の目的で Graphic Processing Unit (GPU)と呼ばれる専用のプロセッ サが用いられることがあるが、汎用のプロセッサ(CPU)を用いず、専用の GPU を用いる必要 性について説明せよ.
- [2] 論理回路による加算器の構成に関する以下の問いに答えよ.
- (1)1ビット半加算器及び全加算器を NAND 素子のみを用いた論理回路として示せ.
- (2) 2 ビット全加算器の入出力関係を示し、それを NAND 素子のみを用いた論理回路として示

1 0 1 NOR 半か気ラ ()あが) 然初 1 1 0 全: ラ : 考える.

NAND

問 3. 情報数学

以下の問いに答えよ、 導出過程や根拠も記述すること、

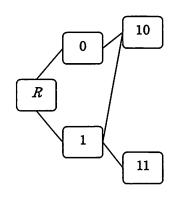
- (1) ブール代数における二項演算として, 論理積 ∧, 論理和 ∨, 排他的論理和 ⊕ を考える. これらの演算の真理値表を作成し, 各演算がベキ等性を満たすかどうかを示せ.
- (2) 0から 9 までの数字のいずれか 1 つを書いたカードと,A から F までの英字アルファベットのいずれか 1 字を書いたカードを,十分な枚数用意する.これらを用いて,複数枚のカードからなる順列を考え,「カードの列」とよぶ.このとき,以下の各小問(ア)~(ウ)に答えよ.なお,「n桁のp進数」とは,0 からp-1までのカードn枚からなるカードの列とする.ただし, $n \ge 2$ のとき,カードの列の左端(最上位桁)は 0 をとらないものとする.
 - (ア) 同じ字のカードを 2 枚以上用いない (つまり, 列を構成するすべてのカードには異なる字が書かれている) という条件のもとで得られるカードの列のうち, 1 桁から 4 桁までの 16 進数とみなせるカードの列の総数を, 10 進数で答えよ.
 - (イ) 1 桁からn 桁 (ただし $n \ge 2$) までの2 進数とみなせるカードの列を用いて、以下のような手順で無向グラフを作成する.
 - 1. それぞれのカードの列を頂点とみなす. また, 頂点 Rを新たに置く.
 - 2. 1 桁のカードの列($\lceil 0 \rceil$) と、 $\lceil 1 \rceil$) と、 $\lceil R \rceil$ との間に辺を張る.
 - 3. k桁のカードの列について、左端あるいは右端のいずれか 1 枚を除いたカードの列に対応する (k-1) 桁のカードの列との間に辺を張る. ただし、k=2,...,n である.

例:

k=2の場合、2 桁の 2 進数とみなせる 2 枚のカードの列は「10」と「11」である.

「10」について、左端にある 1 を除いて得られる 1 枚のカードの列は「0」、右端にある 0 を除いて得られる 1 枚のカードの列は「1」であるから、「10」と「0」、「10」と「1」の間に辺を張る。

「11」について、同様に考えると、得られる 1 枚のカードの列は「1」だけなので、「11」と「1」 の間に辺を張る.



例を参考に、n=3の場合のグラフを図示せよ.

(ウ) (イ) に示した方法で作成する無向グラフについて、 $n \ge 3$ での辺の総数を、n を用いた式で示せ.

問 4. 情報理論

N 個のアルファベット $A \equiv \{x_1, x_2, \cdots, x_N\}$ の要素 x が確率 P(X = x) で生成される情報源を考える. このとき, 以下の問いに答えよ.

- (i) N=2で, $P(X=x_1)=p$, $P(X=x_2)=1-p$ のとき, この情報源のエントロピー, すなわち, 2 値エントロピー関数 h(p) を求め, それを図示せよ.
- (ii) 2 つの確率分布 P(X=x), Q(X=x) 間のカルバック・ライブラ・ダイバージェンスは

$$D_{KL}(P||Q) = -\sum_{x \in A} P(X = x) \log \left\{ \frac{Q(X = x)}{P(X = x)} \right\}$$
 (1)

で定義される. このとき, $D_{KL}(P||Q)$ は非負値をとること, すなわち, $D_{KL}(P||Q) \ge 0$ を示せ. ただし, 必要であれば, 任意の凸関数 f(x) について成立する不等式:

$$\mathbb{E}[f(x)] \le f(\mathbb{E}[x]) \tag{2}$$

を用いてもよい. ここに, $\mathbb{E}[\cdots]$ は確率分布 P(X=x) についての期待値:

$$\mathbb{E}[\cdots] = \sum_{x \in \mathcal{A}} P(X = x)(\cdots)$$
 (3)

である.

(iii) 小問 (ii) で示した $D_{KL}(P||Q) \ge 0$ を用いることで, N 個のアルファベットからなる情報源のエントロピー H(X) に対して不等式:

$$H(X) \le \log N \tag{4}$$

が成り立つことを示せ、また、等号が成立するのは、N 個のアルファベットの各々が 等確率で生成される場合であることを示せ、

- (iv) 情報源のアルファベットが正の整数 $A = \{1, 2, 3, \cdots, \infty\}$ の場合, 小問 (ii) で示した不等式において
 - その期待値が m となるような情報源の生成確率分布を P(X = x).
 - $p \in 0 を満たす定数とした場合の幾何分布: <math>(1-p)p^{x-1} \in Q(X=x)$.

と選んだ場合, 生成確率分布が P(X=x) で与えられる情報源のエントロピー H(X) に対して不等式:

$$H(X) \le mh\left(\frac{1}{m}\right) \tag{5}$$

が成り立つことを示せ. ただし, h(·) は小問 (i) で求めた 2 値エントロピー関数である.

問 5. 線形代数学

微分方程式は線形代数の初等的な知識を用いて解ける場合がある。そこで、次の連立常 微分方程式とその行列表現について以下の問題に答えよ。ただし、x,y,z はそれぞれ t の関数とする。

$$\frac{dx}{dt} = x + 2y$$

$$\frac{dy}{dt} = 2x + y - z$$

$$\frac{dz}{dt} = -y + z$$
(1)

(i) 3次元のベクトルrを

$$r = \begin{pmatrix} x \\ y \\ z \end{pmatrix}$$

で定義するとき、微分方程式を行列 A を用いて

$$\frac{d\mathbf{r}}{dt} = \mathbf{A}\mathbf{r} \tag{2}$$

と書き直す. 行列 A を求めよ.

- (ii) 行列 A の固有値と大きさ1で規格化された固有ベクトルを求め, 固有ベクトルが互いに直交することを示せ.
- (iii) 微分方程式 (2) を線形変換

$$r = Vu$$
, $u = \begin{pmatrix} u_1 \\ u_2 \\ u_3 \end{pmatrix}$

を用いて

$$\frac{d\boldsymbol{u}}{dt} = \boldsymbol{P}\boldsymbol{u}$$

と変形したい. このような行列 V と対角行列 P をそれぞれ求めよ.

(iv) 上記の結果を用いて、連立微分方程式 (1) を t=0 において x=z=0, y=1 の初期 条件下で解け.