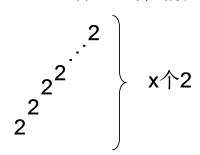
历年真题

可计算性与计算复杂性(一)

- 一、(20分)回答下列定义、定理
- 1、部分可计算函数
- 2、半可计算谓词
- 3、空间复杂度
- 4、通用程序
- 5、时间谱系定理
- 二、(10 分) 写出计算函数 $f(x)=[log_2(x+1)]$ 的原语言程序(可以使用学过的宏指令)。
- 三、(10分)证明函数



是原始递归函数。

四、(20 分) 设语言 L= $\{WCW^RCW|W \in \{0,1\}^*\}$ 。给出接受 L 的多带 TM。

五、(20 分)给出半图厄系统 π,使得 $N(\pi) = \{x \mid (\exists n)(x = n \cdot 2^{[\frac{n}{5}]}) \land (3 \mid x)\}$ 。

六、(10 分) 给出计算函数 $f(x)=[log_2log_2x]$ 的多带 TM。

七、(10分)证明 2ⁿ 是完全时间可构造的。

可计算性与计算复杂性 (二)

- 一、(10分)回答下列问题
- 1、什么是部分可计算函数、可计算函数?
- 2、函数 "S(n)为空间可构造的"是怎样定义的?
- 二、 $(10 \, \text{分})$ 用原语言程序(限用五条基本指令)计算谓词 " $\mathbf{x}_1 = \mathbf{x}_2$ " 的特征函数。
- 三、(10分)证明[log₂x]是原始递归函数。
- 四、(20分) 用多带 TM 计算 x*。
- 五、(20 分) 给出半图厄系统 π ,使得 $N(\pi) = \{x \mid \exists n (x = n \cdot 2^{[\sqrt{n}]} \div 1) \land \exists m (x = 3m)\}$ 。
- 六、(20 分)证明 $[\sqrt{n}]$ 是空间可构造函数。
- 七、(10分)证明 n[log2n]是完全时间可构造的。

可计算性与计算复杂性(三)

一、(10 分) 用原语言证明函数 $f(x)=min\{x_1, x_2\}$ 是可计算函数(限用五条基本指令)。

二、(10分)证明函数

三、(20分)给出计算函数[X/Y]的四元组 TM。

四、 $(20 \, \beta)$ 给出一个半图厄系统 σ ,其公理和所有产生式的左端字长都为 1,且使 $T(\sigma) \cap \{0,1\}^* = S$,其中 S 是所有能被 3 整除的二进制数组成的集合。

五、(10 分) 证明函数 $S(n)=n^2$ 是完全时间可构造的。

六、(10 分) 证明 $DTIME(2^{kn}) \subset DTIME(n2^{kn})$, 其中 k 为一常数。

七、(20分) 令函数
$$f(n,m) = C_n^m = \frac{n(n-1)...(n-m+1)}{m!}$$
 (m≤n)

用双存贮带离线 TM 计算函数 f(n, [n/2]+1),并使其空间和时间复杂度均为 $O(2^n)$ 。

可计算性与计算复杂性(四)

一、(20分)回答下列定义
(1) 受囿取极小值 (2) TAPE(x) (3) 半可计算谓词
(4) 图灵机 M 是 S(n)空间有界图灵机 (5) NSPACE(S(n))
二、(20分)叙述下列定理
(1) 迭代定理 (2) Post 定理 (3) 空间谱系定理 (4) 转换定理
三、(20分)填空
(1) 一元谓词 K(x)⇔。
(2) Turning 机的停机问题 Ⅱ:对的 Turning 机和X 判定 Turning 机 M
是否停机。
(3) T(σ)表示半图厄系统σ的。
(4) 如果 L 在 DSPACE(f(n))中,且,那么有某个常数 c (它依赖于 L),使得 L

四、
$$(10 \, f)$$
 证明函数 $f(x) = x^{x}$ $x \, f(x) = x^{x}$

五、 $(10 \, \text{分})$ 给出半图厄系统 σ , 使得 $N(\sigma) = \{x \mid (\exists n)(x = 2^{3^n})\}$ 。 (限制: 产生式不超过 $10 \, \text{个}$)

六、 $(10 \, \text{分})$ 给出计算谓词 $P(x, y) \Leftrightarrow (3x=2y)$ 的特征函数的五元组图灵机。 (限制:不限五元组的数目,但用的较多时扣分)

七、(10分) 用离线图灵机证明: $[\sqrt{n}]+3$ 是空间可构造函数。

(限制:①只有一条存贮带

是在 DTIME 中。

- ②输入带与存贮带都是单道的
- ③带上的符号除空格 B 外只有一个符号"1")

- 一、(20分)回答下列问题
- 1、递归算子的定义
- 2、计步谓词的定义
- 3、叙述 Post 定理
- 4、完全空间可构造函数的定义
- 5、叙述转换引理
- 二、(10 分)设 f(x)表示 x 的各位数字之和。证明 f(x)是原始递归函数。
- 三、(10 分) 证明 $DTIME(2^{3n}) \subset DTIME(n2^{3n})$ 。

四、(20分)用双向无穷单带四元组 TM 计算[log2n] (n 为输入)。

五、 $(20 \, f)$ 设 S 是所有能被 3 整除的二进制数组成的集合,给出半图厄系 统 σ ,

使得 $T(\sigma) \cap \{0,1\}^* = S$ 。

六、 $(20 \, f)$ 给出计算谓词 7|x 特征函数的离线 $TM \, M$ 。这里输入带上不是 \bar{x} ,而是 x 的二进制表示,并且要求 M 的空间复杂度的阶最小。

(说明:若 $\lim_{n\to\infty} \frac{S_1(n)}{S_2(n)} = 0$,则称 $S_1(n)$ 的阶小于 $S_2(n)$ 的阶,如上述极限为常数则阶相等)本题要求给出算法说明。

可计算性与计算复杂性(六)

- 一、(20分)回答下列问题
- 1、计算 3*2=? (*表示歌德尔数的连接运算符)。
- 2、举出一个不可计算的全函数(不必证明)。
- 3、用原语言程序证明函数 $\alpha(x-3)$ 是可计算函数(限用五条基本指令)。
- 4、证明 $DTIME(n) \subset DTIME(n^{1+E})$,其中 E 为大于零的任何实数(不必证明函数的完全可构造性)。
- 二、(20 分) 给出计算函数 f(x)=x+[x/2]的四元组 TM。
- 三、(20 分) 给出一个半图厄系统 π , 使得 $N(\pi) = \{x \mid (\exists n)(\exists m)(x = n^m)\}$ 。
- 四、(20 分) 用双向无穷多带 TM (允许指针不动),求 x_1, x_2 的最大公约数。 (要指出结果所在的带)
- 五、(20分)证明函数(n+1)²是完全时间可构造的。
- 注意:回答二~五题时都要先写清算法。

可计算性与计算复杂性(七)

- 一、(20分)回答下列问题
- 1、什么是半可计算集?
- 2、写出 Post 对应问题。
- 3、完全空间可构造函数是怎样定义的?
- 4、写出转换定理。
- 二、 $(20 \, f)$ 以 \bar{x} 作为输入,在一条带上(要指明哪条)给出结果 \bar{y} ,用多带 TM 计算下面函数 Y=X- $2^{[\log_2 X]}$ 。
- 三、 $(20\, \mathcal{G})$ 设集合 S={x | x 是能被 3 整除,但不能被 4 整除的二进制数}, 给出半图厄系统 σ ,使得 $T(\sigma) \cap \{0,1\}^* = S$ 。
- 四、(20分)证明[log₂x]是原始递归函数。
- 五、(20 分)证明 $\sqrt{x}+1$ 是完全空间可构造的。

可计算性与计算复杂性(八)

- 一、(25分)回答下列问题
- 1、叙述 Post 定理。
- 2、叙述图形定理。
- 3、写出完全空间可构造函数的定义。
- 4、叙述转换定理。
- 5、说明半可判定性与半可计算性的区别。
- 二、(15分)用原语言程序证明每一个原始递归函数都是可计算函数。
- 三、(15 分)设 $a_n=f(n)$, $b_n=g(n)$ 都是递增的原始递归函数,将 a_n , b_n (n=0,1,2,……)混合在一起,再从小到大排列得到函数 $c_n=\varphi(n)$,证明 $\varphi(n)$ 是原始递归函数。

四、(15分)给出计算谓词 x | y 的特征函数的广义 P-T 程序。

五、(15分)给出计算 x₁, x₂的最小公倍数的双向无穷多带图灵机。

六、 $(15\, \mathcal{G})$ 设 S 是所有能被 3 整除并且是奇数的二进制数组成的集合。给出半图厄系统 σ ,使得 $T(\sigma) \cap \{0,1\}^* = S$ 。(要求:用尽量少的产生式)

可计算性与计算复杂性(九)

- 一、(20分)回答下列问题
- 1、写出原始递归函数的定义。
- 2、写出半可计算谓词的定义。
- 3、写出迭代定理。
- 4、写出转换引理。
- 二、(10 分) 将任意两个素数乘积按从小到大排成一个序列,令这个序列通项即第 n 项为 f(n),证明 f(n)是原始递归函数。
- 三、 $(20 \, \text{分})$ 用四元组 TM 计算函数 $f(x,y) = x \ominus y$ 。

四、(10分)举出一种运算,可计算谓词对这个运算是不封闭的(说明理由), 半可计算谓词对这个运算是封闭的(不必说明理由)。

五、(20分) 给出半图厄系统 σ , 使得 $N(\pi) = \{x \mid (\exists n)(x = n \cdot 2^{\lceil \frac{n}{4} \rceil})\}$ 。

六、(20分) 用离线 TM 计算谓词 Prime(x)(x 是素数)的特征函数,并使其空间复杂度最小,并计算出其空间复杂度。

可计算性与计算复杂性(十)

- 一、(20分)回答下列问题
- 1、原语言的五条基本指令是什么?
- 2、计算下面程序的歌德尔数。

[A1] RIGHT

TO A1 IF B

- 3、写出迭代定理。
- 4、给出一个不是半可计算的谓词。
- 二、(20分)利用已知的复杂性度量间的关系,给出 NSPACE 和 NTIME 之间的关系。(给出关系并写明条件,不必证明)
- 三、(20分)利用四元组 TM 计算函数[log3(1+x)]。

四、 $(20 \, \Im)$ 构造半图厄系统 σ ,使得 $N(\sigma) = \{x \mid (\exists n)(x = n[\log_2 n])\}$ 。

五、 $(20 \, f)$ 利用多带 TM 计算级数 1, 2, 4, 7, 11, ……, $\frac{n(n-1)}{2}+1$, …… 的前 n 项和,并计算其时间复杂度。

注: 三、四、五题均需先写明算法并加简要注释。