* * * * * * * * * * 作业电子版发送到指定邮箱 * * * * * * * * * *

(一) 图灵机相关的题目

题目 1: 利用字母序对 $\{0,1\}^*$ 中字符串排序,则 $w_1 = \epsilon, w_2 =$ $0, w_3 = 1, w_4 = 00, w_5 = 01, \ldots$, 写出 w_{37} 对应的字符串; 如果采 用课程所讲授的图灵机编码,请判断该字符串是否代表一个图灵 机,请说明原因。

题目 2: 请证明所讲授的 onestopTM 与确定单带 TM 等价性定理。

以下题目二选一: 学号尾数偶数做 0 号题, 奇数做 1 号题

题目3.0:请证明"如果在确定单带图灵机的带头移动定义中加入 停止动作(可用↓表示),所得到的图灵机与标准图灵机在计算能 力上是等价的", 你需要为新的图灵机给出一个数学定义、将上述 直观论述表述为一个定理、证明你的定理。

题目 3.1:请证明"不允许在带上写入空白符 B 的图灵机在计算能 力上并没有受到限制", 你需要为新的图灵机给出一个数学定义、 将上述直观论述表述为一个定理、证明你的定理。

以下题目三选一:按照学号尾数%3 计算所做题号

题目 4.0:请证明"不允许带头移动到初始位置的左侧的图灵机在 计算能力上并没有受到限制", 你需要为新的图灵机给出一个数学 定义、将上述直观论述表述为一个定理、证明你的定理。

题目 4.1: 请证明"允许图灵机具有多条工作带在计算能力上并没 有得到提升", 你需要为新的图灵机给出一个数学定义、将上述直 观论述表述为一个定理、证明你的定理。

题目 4.2: 请证明"允许图灵机具有非确定性在计算能力上并没有 得到提升", 你需要为新的图灵机给出一个数学定义、将上述直观 论述表述为一个定理、证明你的定理。

(二) 图灵机语言相关的题目

题目1:证明:如果图灵机 M 判定语言 L,那么 M 识别 L。

题目 2: 证明: 若语言 L 是图灵可判定的,则 L 也是图灵可识别的。

题目3:证明:如果语言L是递归可枚举的,那么存在一个枚举器

E,满足L(E) = L且L中的每个字符串仅被输出一次。

题目4: 证明: L 是图灵可判定的 ⇔L 和 \overline{L} 都是图灵可识别的。

以下题目二选一: 学号尾数偶数做 0 号题, 奇数做 1 号题

题目 5.0: 证明: 语言 L 是递归可枚举的 ⇔ L 是图灵可识别的。

题目5.1:证明:语言 L 是递归的,当且仅当 L 是图灵可判定的。

以下题目五选一:按照学号尾数%5 计算所做题号

题目 6.0:证明:图灵可识别语言在集合并和集合多操作下封闭。

题目6.1:证明:图灵可判定语言在集合并和集合交操作下封闭。

题目 6.2: 证明: 图灵可识别和可判定语言在连接操作下封闭。

题目 6.3:证明:图灵可识别和可判定语言在闭包操作下封闭。

题目6.4:证明:图灵可判定语言在集合补操作下封闭。

(三) 不可计算证明相关的题目

题目7:证明: L_{ACC} 语言是不可判定的(或称不是图灵可判定的)。

题目8: 假定用课程讲授的图灵机编码,证明如下语言不可识别。

(1) $L=\{w_i|w_i\notin L(M_{2i})\}$ 提示: 验证合法图灵机编码 (除空串) 均为偶数,则 $\{M_{2i}\}$ 包含所有图灵机

(2) $L = \{w_i | w_{2i} \notin L(M_i)\}$ 提示: 考虑 $L' = \{w_{2i} | w_{2i} \notin L(M_i)\}$ 是否递归可枚举

以下题目三选一:按照学号尾数%3 计算所做题号

题目 9.0: 证明: L_{ACC01} 语言是不可判定的。

题目 9.1: 证明: L_e 语言是不可判定的。

题目 9.2: 证明: L_{REG} 语言是不可判定的。