

問題用紙

2026	科目名	知能情報：離散数学系科目群	1 / 2	通し番号	
------	-----	---------------	-------	------	--

問題1 有限アルファベット (文字集合) を $\Sigma = \{0,1\}$ とする文字列 (記号列) 全体の集合 Σ^* 上の言語 $L \subseteq \Sigma^*$ と, Σ^* 上の 2 項関係について考える.

ある 2 項関係 $R \subseteq \Sigma^* \times \Sigma^*$ が任意の $a, b, c \in \Sigma^*$ について, (1) aRa が成り立ち (反射的), (2) aRb のとき bRa であり (対称的), (3) aRb かつ bRc のとき aRc を満たす (推移的) ならば, R は同値関係であるという. 以下の各問に答えよ.

問 1-1 文字列 $x \in \Sigma^*$ に含まれる文字 0 の数と文字 1 の数それぞれを $\#_0(x), \#_1(x)$ とし, x が含む 0 の数から 1 の数を減じた差を $\Delta_{0-1}(x) = \#_0(x) - \#_1(x)$ と書くとする. Σ^* 上の 2 項関係 R_3 は, 文字列 $a, b \in \Sigma^*$ が $\Delta_{0-1}(a) \bmod 3 = \Delta_{0-1}(b) \bmod 3$ を満たすとき, またそのときに限り aR_3b であると定義する. ただし $x \bmod y$ は整数 x を正の整数 y で割った余り (剰余) を表し, $r = x \bmod y$ は $r < y$ を満たす非負整数のうち $x = y \cdot q + r$ となる整数 q が存在するものと定義される.

以下の 6 つの文字列を aR_3b となる要素からなる大きさ 2 の集合 $\{a, b\}$ にわけ, そのすべてを解答欄に書け.

000, 010, 01011, 11001, 11011, 101101

問 1-2 上の問で定義した 2 項関係 R_3 は同値関係である. 任意の $a, b, c \in \Sigma^*$ について R_3 が推移的であることを, 整数の同値関係 \equiv (合同) の定義をもちいて示せ.

問 1-3 言語 $L_3 \subseteq \Sigma^*$ を

$$L_3 = \{x \in \Sigma^* \mid \Delta_{0-1}(x) \bmod 3 = 0\}$$

と定義する. この L_3 を受理する最小状態数の決定性有限オートマトンを状態遷移図で解答欄にかけ.

状態遷移図では, 非受理の状態は状態名を○で囲んで, 受理状態は◎で囲んで表し, 遷移は文字のラベルがついた状態間の矢印で示し, 初期状態はラベルおよび始点のない矢印で指して表せ. 状態および遷移は一切省略しないこと.

問題用紙

2026	科目名	知能情報：離散数学系科目群	2 / 2	通し番号
------	-----	---------------	-------	------

問 1-4 言語 $L_0 \subseteq \Sigma^*$ は、含まれる 0 の個数と 1 の個数の差が 0 である文字列の集合

$$L_0 = \{x \in \Sigma^* \mid \Delta_{0-1}(x) = 0\}$$

とする。 L_0 は正規（正則）言語か。正規言語ならば、解答欄の「正規」に丸をつけ、 L_0 を受理する決定性有限オートマトンで状態数が最小のものを状態遷移図で解答欄に描け。正規言語でないならば、解答欄の「非正規」に丸をつけ、以下の波線枠中のマイヒルとネロードの定理を使った証明の空欄（ア）から（オ）のそれぞれを埋めるのに適切な語句または数式を、空欄の記号とともに解答欄に書け。なお同じ記号の空欄は同じ語句または数式で埋めるものとする。

証明 言語 $L_0 \subseteq \Sigma^*$ が正規言語だとすると、マイヒルとネロードの定理より、右不変で有限指数の Σ^* 上の同値関係 \equiv_{L_0} が存在する。一方で、値が異なる整数の組の数は (ア) から、 $i \neq j$ を満たす整数の組 i, j に対し 0 のみからなる文字列で (イ) \equiv_{L_0} (ウ) となるものが存在する。ここで 1 のみからなる (エ) について、 \equiv_{L_0} は右不変なので、
(イ) (エ) \equiv_{L_0} (ウ) (エ) でなければならない。しかし $i \neq j$ であるから、左辺について (イ) (エ) \in (オ) であるのに右辺について (ウ) (エ) \notin (オ) となり、右不変であることに矛盾する。以上から、 L_0 は正規言語ではない。

[参考] 有限指数, 右不変, マイヒルとネロードの定理

Σ^* 上の 2 項関係 $R \subseteq \Sigma^* \times \Sigma^*$ が同値関係であるとする。 R によって $x \in \Sigma^*$ と同値となる集合 $\{y \in \Sigma^* \mid xRy\}$ を、 x を含む同値類という。また R による同値類の数が有限であるとき、有限指数であるという。

言語 $L \subseteq \Sigma^*$ について、 Σ^* 上の右不変な 2 項関係 \equiv_L を次のように定義する。文字列の組 $x, y \in \Sigma^*$ について、 xz と yz のどちらかのみが L に含まれる、そのような $z \in \Sigma^*$ が存在しないとき、またそのときに限り、 $x \equiv_L y$ 。ただし表記 xz は、二つの文字列 x と z を連結して得られる文字列を表す。2 項関係 \equiv_L は同値関係である。

以下の 3 つの条件は同値である：

1. 言語 $L \subseteq \Sigma^*$ が正規である、すなわち L を受理する決定性有限オートマトン M が存在する。
2. L は、ある右不変な有限指数の同値関係による同値類の和集合で表せる。
3. 2 項関係 \equiv_L は有限指数である。