

提出締切:

復習問題 13.1 集合  $A = \{1, 2, 3, 4\}$  に対して, 関数  $f: A \rightarrow A$  を  $f(1) = 2, f(2) = 1, f(3) = 4, f(4) = 1$  で定義する.

1.  $f^2(1), f^2(2), f^2(3), f^2(4)$  を定めよ.
2.  $f^3(1), f^3(2), f^3(3), f^3(4)$  を定めよ.

復習問題 13.2 関数  $f: \mathbb{R} \rightarrow \mathbb{R}$  を

$$f(x) = 2x^2$$

と定義する. このとき, 任意の正の整数  $n$  に対して

$$f^n(x) = 2^{2^n - 1} x^{2^n}$$

が成り立つことを証明せよ.

復習問題 13.3 任意の集合  $\Sigma$  を考える. 文字列  $s \in \Sigma^*$  の長さ  $\ell(s)$  を次のように定義する.

- $\ell(\epsilon) = 0$ . (ただし,  $\epsilon$  は空文字列を表す.)
- $s \in \Sigma^*$  かつ  $x \in \Sigma$  ならば,  $\ell(xs) = 1 + \ell(s)$ .

ここで,  $\Sigma = \{a, b\}$  のとき, 以下の文字列の長さはそれぞれ何か?

1.  $\epsilon$ .
2.  $a$ .
3.  $b$ .
4.  $aa$ .
5.  $abb$ .
6.  $baabaabb$ .

復習問題 13.4 任意の集合  $\Sigma$  を考える. 集合  $\Sigma$  上の任意の文字列  $s \in \Sigma^*$  と任意の文字  $x \in \Sigma$  に対して

$$sx \in \Sigma^*$$

となることを証明せよ

復習問題 13.5 任意の集合  $\Sigma$  を考える. 関数  $f: \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$  を次のように再帰的に定義する.

- $f(\epsilon) = \epsilon$ .
- $s \in \Sigma^*$  かつ  $x \in \Sigma$  ならば,  $f(xs) = xx f(s)$ .

以下の問いに答えよ.

1.  $f(abbaa)$  は何であるか?

2. 関数  $f: \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$  がうまく定義できていること, すなわち, 任意の  $s \in \Sigma^*$  に対して  $f(s) \in \Sigma^*$  となることを証明せよ.

追加問題 13.6 集合  $\Sigma = \{a, b, c\}$  を考え, 関数  $f: \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$  を次のように定義する.

- $f(\epsilon) = \epsilon$ .
- $s \in \Sigma^*$  ならば,  $f(as) = f(s), f(bs) = bf(s), f(cs) = cf(s)$ .

以下の問いに答えよ.

1. 次の文字列  $s$  に対して  $f(s)$  は何になるか? 定めよ.
  - (a)  $s = \epsilon$ .
  - (b)  $s = a$ .
  - (c)  $s = b$ .
  - (d)  $s = c$ .
  - (e)  $s = bac$ .
  - (f)  $s = cabaabab$ .

2. 関数  $f: \Sigma^* \rightarrow \Sigma^*$  がうまく定義できていること, すなわち, 任意の  $s \in \Sigma^*$  に対して  $f(s) \in \Sigma^*$  となることを証明せよ.

発展追加問題 13.7 集合  $\Sigma = \{a, b\}$  を考え, その文字列の集合  $P \subseteq \Sigma^*$  を次のように再帰的に定義する.

- $\epsilon \in P$  である.
- $s \in P$  ならば,  $asb \in P$  である.
- $s \in P$  かつ  $t \in P$  ならば,  $st \in P$  である.
- 上のようにして生成される文字列のみが  $P$  の要素である.

以下の問いに答えよ.

1. 次に挙げる各文字列が  $P$  の要素であるかないか, 答えよ.

- (a)  $\epsilon$ .
- (b)  $ab$ .
- (c)  $ba$ .
- (d)  $abab$ .
- (e)  $aabb$ .
- (f)  $aabaab$ .
- (g)  $abbaab$ .
- (h)  $aaabbb$ .

2. 次のような関数  $f: \Sigma^* \rightarrow \mathbb{R}$  と  $g: \Sigma^* \rightarrow \mathbb{R}$  を再帰的に定義する. (ただし,  $\Sigma = \{a, b\}$ .)

- $f(\epsilon) = 0, g(\epsilon) = 0$ .
- 任意の  $s \in \Sigma^*$  と任意の  $x \in \Sigma$  に対して

$$f(xs) = \begin{cases} 1 + f(s) & (x = a \text{ のとき}) \\ f(s) & (x = b \text{ のとき}). \end{cases}$$

$$g(xs) = \begin{cases} g(s) & (x = a \text{ のとき}) \\ 1 + g(s) & (x = b \text{ のとき}). \end{cases}$$

このとき, 任意の  $s \in P$  に対して,  $f(s) = g(s)$  が成り立つことを証明せよ.