

ソフトウェアモデル論(2013年度) 第1回・2013/09/26

桑原 寛明
情報理工学部 情報システム学科

ソフトウェアモデル論

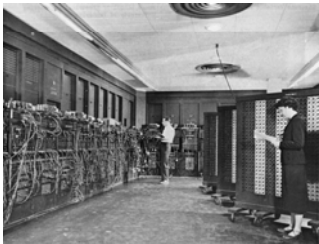
- ソフトウェア
 - 計算機にどのような計算を行うのか指示するもの
 - 翻って、計算機が行う計算を表現するもの
- モデル
 - 対象から本質を抽出してまとめたもの
- そもそも、「計算」とは何か？

ソフトウェアモデル論(2013/09/26)

2

歴史 (1/2)

- 電子計算機の出現は1940年代半ば頃
 - ENIAC など
 - その後数年程度でプログラム内蔵方式が出現



ENIAC
(出典: Wikimedia project)

ソフトウェアモデル論(2013/09/26)

3

歴史 (2/2)

- 電子計算機の出現以前に、数学者が「関数を計算するとはどういうことか」研究していた
 - 正確には、「計算できる関数とは何か」

ソフトウェアモデル論(2013/09/26)

4

チャーチの提唱

- 「計算できる関数」とは
 - 帰納的関数
 - λ 計算
 - チューリング機械
 } 能力は同じ
 で計算できる関数ということにしよう
- この過程で、「計算する」とはどういうことか数学的に記述された
 - 特にチューリング機械で顕著

ソフトウェアモデル論(2013/09/26)

5

本講義のトピックス

- 有限オートマトンと正規表現
- チューリング機械
- 命題論理
- モデル検査

計算機科学の
理論的な土台

オートマトンと論理の
直接的な応用

ソフトウェアモデル論(2013/09/26)

6

ソフトウェアモデル論

ソフトウェアによって表現される

計算機が実行する計算の

形式モデルの基礎と応用を論ずる

ソフトウェアモデル論(2013/09/26)

7

数学的準備

ソフトウェアモデル論(2013/09/26)

8

集合

- 互いに区別できる「もの」の集まり
 - 「もの」を元とか要素と呼ぶ
 - 同じ要素は高々1つ
- $\{a, b, c\}, \{a, b, \dots\}, \{x \mid \text{条件}\}$
- $x \in S$
 - x は集合 S の要素
- 持っている要素が同じであれば等しい集合

ソフトウェアモデル論(2013/09/26)

9

空集合

- 要素を1つも持たない集合
- $\phi, \{\}$ などと書く

ソフトウェアモデル論(2013/09/26)

10

部分集合

- ある集合の一部の要素からなる集合
 - $\{a, b, c\}$ に対して $\{a\}, \{a, c\}$ など
 - 空集合も部分集合
- $T \subseteq S$
 - 集合 T は集合 S の部分集合
 - $T = S$ でもよい
- $T \subset S$
 - 集合 T は集合 S の真部分集合
 - $T = S$ ではない

ソフトウェアモデル論(2013/09/26)

11

べき集合

- ある集合のすべての部分集合からなる集合
 - $\{a, b, c\}$ に対して $\{\phi, \{a\}, \{b\}, \{c\}, \{a, b\}, \{a, c\}, \{b, c\}, \{a, b, c\}\}$
- 2^S
 - 集合 S のべき集合

ソフトウェアモデル論(2013/09/26)

12

演算

- 和集合
 - 2つの集合の要素をすべて集めた集合
- 積集合
 - 2つの集合の両方に含まれる要素を集めた集合

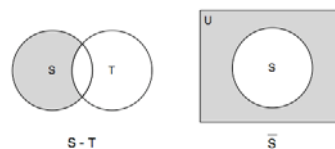


ソフトウェアモデル論(2013/09/26)

13

演算

- 差集合
 - 一方の集合から他方の集合に含まれる要素を除いた集合
- 補集合
 - ある集合に含まれない要素からなる集合



ソフトウェアモデル論(2013/09/26)

14

直積

- 順序対
 - (s, t)
 - 集合 S の要素 s と、集合 T の要素 t の組
 - ただし、順序付き
 - (s, t) と (t, s) は異なる
- 順序対の集合が直積
 - $S \times T$
- $\{a, b\} \times \{1, 2\} = \{(a,1), (a,2), (b,1), (b,2)\}$

ソフトウェアモデル論(2013/09/26)

15

関係

- 「もの」と「もの」の間に何らかの関係がある
 - 「関係」を一般的に書くには？
- 「関係」がある「もの」と「もの」の組み合わせを列挙すればよい
 - 組み合わせは順序対
- 関係は直積の部分集合

ソフトウェアモデル論(2013/09/26)

16

例えば、数の大小関係

- $S = \{1, 2, 3\}$ 上の大小関係 $<$
 - $S \times S$ の部分集合
- $1 < 2, 1 < 3, 2 < 3$ なので
 - $< = \{(1,2), (1,3), (2,3)\}$

ソフトウェアモデル論(2013/09/26)

17

反射性

- 任意の $s \in S$ に対して sRs
 - R は S 上の関係
- 例えば $\{(a,a), (b,b)\}$

ソフトウェアモデル論(2013/09/26)

18

対称性

- xRy ならば yRx
– R は S 上の関係で $x, y \in S$
- 例えば $\{(a,b), (b,a), (c,c)\}$

ソフトウェアモデル論(2013/09/26)

19

反対称性

- xRy かつ yRx ならば $x = y$
– R は S 上の関係で $x, y \in S$
- 例えば $\{(a,a), (a,b), (a,c), (b,b), (b,c), (c,c)\}$

ソフトウェアモデル論(2013/09/26)

20

推移性

- xRy かつ yRz ならば xRz
– R は S 上の関係で $x, y, z \in S$
- 例えば $\{(a,b), (a,c), (b,c)\}$

ソフトウェアモデル論(2013/09/26)

21

順序関係

- 反射的かつ反対称的かつ推移的な関係
- 全順序関係
– 集合 S 上の順序関係 R
– S の任意の2つの要素間に R または R^{-1} が成立

ソフトウェアモデル論(2013/09/26)

22

同値関係

- 反射的かつ対称的かつ推移的な関係

ソフトウェアモデル論(2013/09/26)

23

関係の合成

- 2つの関係を順にたどることができる関係
– $R_1 \subseteq S \times T, R_2 \subseteq T \times U$
– $R_1 \circ R_2 = \{(s,u) \mid \exists t \in T. sR_1t \text{ かつ } tR_2u\}$
- $\{(1,a)\}$ と $\{(a,A)\}$ を合成すると $\{(1,A)\}$

ソフトウェアモデル論(2013/09/26)

24