

# Московакисово разширение на ефективно метрично пространство

Димитър Скордев

Софийски университет „Св. Климент Охридски“  
Факултет по математика и информатика

Пролетна научна конференция на ФМИ  
31 март 2018 г.

# Понятието Московакисово разширение

Из статията: Yiannis N. Moschovakis. Abstract first order computability. I. *Trans. Amer. Math. Soc.*, **138**, 427–464, 1969.

Let  $B$  be an arbitrary set, let  $0$  be some object not in  $B$ , let

$$B^0 = B \cup \{0\}.$$

We define the set  $B^*$  by the inductive clauses

if  $x \in B^0$ , then  $x \in B^*$ ,

if  $x, y \in B^*$ , then  $(x, y) \in B^*$ .

Here  $(x, y)$  is the ordered pair of  $x$  and  $y$  and we assume that we have chosen a particular set-theoretic operation to represent the ordered pair so that no object in  $B^0$  is an ordered pair. Thus if  $z \in B^*$ , then either  $z \in B^0$  or  $z = (x, y)$  with uniquely determined  $x, y \in B^*$ .

## Означения, които ще използваме

Ще пишем  $o$  и  $B^o$  вместо  $0$  и  $B^0$ . Ако  $X$  е множество, ще означаваме с  $X^\Delta$  най-малкото множество  $Z$  със свойствата  $X \subseteq Z$  и  $Z \times Z \subseteq Z$  (при тези означения  $B^* = (B^o)^\Delta$ ).

# Ефективни метрични пространства

## Дефиниция

Ефективно метрично пространство (ЕМП) ще наричаме всяка наредена тройка  $(M, d, \alpha)$ , където  $(M, d)$  е метрично пространство,  $\alpha$  е частично изображение на  $\mathbb{N}$  в  $M$  и множеството  $\text{rng}(\alpha)$  е навсякъде гъсто в  $(M, d)$ .

**Пример.**  $M = \mathbb{R}$ ,  $d(x, y) = |x - y|$ ,  $\text{dom}(\alpha) = \mathbb{N}$ ,  $\text{rng}(\alpha) = \mathbb{Q}$ .

## Дефиниция

Нека  $(M, d, \alpha)$  е ЕМП,  $x \in M$ ,  $p \in \mathbb{N}^{\mathbb{N}}$ . Ще казваме, че  $p$   $(d, \alpha)$ -представя  $x$ , ако  $p(n) \in \text{dom}(\alpha)$  и  $d(\alpha(p(n)), x) < 2^{-n}$  за всяко  $n \in \mathbb{N}$ .

## Дефиниция

Казваме, че ЕМП  $(M, d, \alpha)$  е изчислимо, ако съществува такава изчислима функция  $\delta : \text{dom}(\alpha) \times \text{dom}(\alpha) \times \mathbb{N} \rightarrow \mathbb{Q}$ , че  $|\delta(i, j, n) - d(\alpha(i), \alpha(j))| < 2^{-n}$  при  $(i, j, n) \in \text{dom}(\delta)$ .

## Твърдение 1

Нека  $(M, d, \alpha)$  е ЕМП,  $a \in M$  и  $o \notin M$ . Нека  $d_a^o : M^o \times M^o \rightarrow \mathbb{R}$  и  $\alpha^o : \subseteq \mathbb{N} \rightarrow M_o$  са дефинирани така:

- 1  $d_a^o(x, y) = d(x, y)$  при  $x, y \in M$ ;  $d_{o,a}(o, o) = 0$ .
- 2  $d_a^o(x, o) = d_a^o(o, x) = \max(d(x, a), 1)$  при  $x \in M$ .
- 3  $\alpha^o(0) = o$ ;  $\alpha^o(i + 1) = \alpha(i)$  при  $i \in \text{dom}(\alpha)$ .

Тогава  $(M^o, d_a^o, \alpha^o)$  е ЕМП и е в сила следното:

- Ако  $x \in M$ , то една функция  $p \in \mathbb{N}^{\mathbb{N}}$  ( $d_a^o, \alpha^o$ )-представя  $x$  точно тогава, когато  $p = \lambda n. q(n) + 1$  за някоя функция  $q$ , която  $(d, \alpha)$ -представя  $x$ .
- Една функция  $p \in \mathbb{N}^{\mathbb{N}}$  ( $d_a^o, \alpha^o$ )-представя  $o$  точно тогава, когато  $p = \lambda n. 0$ .
- Ако ЕМП  $(M^o, d_a^o, \alpha^o)$  е изчислимо, то и ЕМП  $(M, d, \alpha)$  е изчислимо. При  $a \in \text{rng}(\alpha)$  е вярно и обратното.

## Твърдение 2

Нека  $(M, d, \alpha)$  е ЕМП и  $o \notin M$ . Нека  $d^o : M^o \times M^o \rightarrow \mathbb{R}$  и  $\alpha^o : \subseteq \mathbb{N} \rightarrow M_o$  са дефинирани така:

- 1  $d^o(x, y) = \min(d(x, y), 1)$  при  $x, y \in M$ ;  $d_o(o, o) = 0$ .
- 2  $d^o(x, o) = d^o(o, x) = 1$  при  $x \in M$ .
- 3  $\alpha^o(0) = o$ ;  $\alpha^o(i + 1) = \alpha(i)$  при  $i \in \text{dom}(\alpha)$ .

Тогава  $(M^o, d^o, \alpha^o)$  е ЕМП и е в сила следното:

- Ако  $x \in M$ , то една функция  $p \in \mathbb{N}^{\mathbb{N}}$  ( $d^o, \alpha^o$ )-представя  $x$  точно тогава, когато  $p = \lambda n. q(n) + 1$  за някоя функция  $q$ , която  $(d, \alpha)$ -представя  $x$ .
- Една функция  $p \in \mathbb{N}^{\mathbb{N}}$  ( $d^o, \alpha^o$ )-представя  $o$  точно тогава, когато  $p = \lambda n. 0$ .
- $(M^o, d^o, \alpha^o)$  е изчислимо  $\Leftrightarrow (M, d, \alpha)$  е изчислимо.

**Забележка.** При ситуацията от твърдения 1 и 2

$$d^o(x, y) = \min(d_a^o(x, y), 1).$$

## Твърдение 3

Нека  $(M, d, \alpha)$  е ЕМП, като никой елемент на  $M$  не е наредена двойка. Нека  $J$  е такова обратимо изображение на  $\mathbb{N}^2$  в  $\mathbb{N}$ , че  $2J(i, j) \geq \max(i, j)$  за всички  $i, j \in \mathbb{N}$ . Нека  $d^\Delta : M^\Delta \times M^\Delta \rightarrow \mathbb{R}$  и  $\alpha^\Delta : \subseteq \mathbb{N} \rightarrow M^\Delta$  са дефинирани така:

- 1  $d^\Delta(x, y) = d(x, y)$  при  $x, y \in M$ .
- 2  $d^\Delta(x, (y_1, y_2)) = d^\Delta((y_1, y_2), x) = \max(d^\Delta(x, y_1), d^\Delta(x, y_2), 1)$  при  $x \in M$  и  $y_1, y_2 \in M^\Delta$ .
- 3  $d^\Delta((x_1, y_1), (x_2, y_2)) = \max(d^\Delta(x_1, x_2), d^\Delta(y_1, y_2))$  при  $x_1, y_1, x_2, y_2 \in M^\Delta$ .
- 4  $\alpha^\Delta(2i) = \alpha(i)$  при  $i \in \text{dom}(\alpha)$ .
- 5  $\alpha^\Delta(2J(i, j) + 1) = (\alpha^\Delta(i), \alpha^\Delta(j))$  при  $i, j \in \text{dom}(\alpha^\Delta)$ .

Тогава  $(M^\Delta, d^\Delta, \alpha^\Delta)$  е ЕМП и е в сила следното:

(продължава на следващия слайд)

(продължение)

- Ако  $x \in M$ , то една функция  $p \in \mathbb{N}^{\mathbb{N}}$  ( $d^{\Delta}, \alpha^{\Delta}$ )-представя  $x$  точно тогава, когато  $p = \lambda n.2q(n)$  за някоя функция  $q$ , която  $(d, \alpha)$ -представя  $x$ .
- Ако  $x, y \in M^{\Delta}$ , то една функция  $p \in \mathbb{N}^{\mathbb{N}}$  ( $d^{\Delta}, \alpha^{\Delta}$ )-представя  $(x, y)$  точно тогава, когато  $p = \lambda n.2J(q(n), r(n)) + 1$  за някои функции  $q$  и  $r$ , които  $(d^{\Delta}, \alpha^{\Delta})$ -представят съответно  $x$  и  $y$ .
- Ако ЕМП  $(M^{\Delta}, d^{\Delta}, \alpha^{\Delta})$  е изчислимо, то ЕМП  $(M, d, \alpha)$  е изчислимо. Ако изображението  $J$  е изчислимо, то е вярно и обратното.

## Теорема 1

Нека  $(M, d, \alpha)$  е ЕМП,  $a \in M$  и  $o \notin M$ , като никой елемент на множеството  $M^o$  не е наредена двойка. Нека  $J$  е такова обратимо изображение на  $\mathbb{N}^2$  в  $\mathbb{N}$ , че  $2J(i, j) \geq \max(i, j)$  за всички  $i, j \in \mathbb{N}$ . Нека  $d_a^* : M^* \times M^* \rightarrow \mathbb{R}$  и  $\alpha^* : \subseteq \mathbb{N} \rightarrow M^\Delta$  са дефинирани така:

- 1  $d_a^*(x, y) = d(x, y)$  при  $x, y \in M$ ;  $d_a^*(o, o) = 0$ .
- 2  $d_a^*(x, o) = d_a^*(o, x) = \max(d(x, a), 1)$  при  $x \in M$ .
- 3  $d_a^*(x, (y_1, y_2)) = d_a^*((y_1, y_2), x) = \max(d_a^*(x, y_1), d_a^*(x, y_2), 1)$  при  $x \in M$  и  $y_1, y_2 \in M^*$ .
- 4  $d_o^*((x_1, y_1), (x_2, y_2)) = \max(d_o^*(x_1, x_2), d_o^*(y_1, y_2))$  при  $x_1, y_1, x_2, y_2 \in M^*$ .
- 5  $\alpha^*(0) = o$ ;  $\alpha^*(2i + 2) = \alpha(i)$  при  $i \in \text{dom}(\alpha)$ .
- 6  $\alpha^*(2J(i, j) + 1) = (\alpha^*(i), \alpha^*(j))$  при  $i, j \in \text{dom}(\alpha^*)$ .

Тогава  $(M^*, d_a^*, \alpha^*)$  е ЕМП и в сила следното:

(продължава на следващия слайд)



## (продължение)

- Ако  $x \in M$ , то една функция  $p \in \mathbb{N}^{\mathbb{N}}(d_a^*, \alpha^*)$ -представя  $x$  точно тогава, когато  $p = \lambda n.2q(n) + 2$  за някоя функция  $q$ , която  $(d, \alpha)$ -представя  $x$ .
- Една функция  $p \in \mathbb{N}^{\mathbb{N}}(d_a^*, \alpha^*)$ -представя  $0$  точно тогава, когато  $p = \lambda n.0$ .
- Ако  $x, y \in M^*$ , то една функция  $p \in \mathbb{N}^{\mathbb{N}}(d_a^*, \alpha^*)$ -представя  $(x, y)$  точно тогава, когато  $p = \lambda n.2J(q(n), r(n)) + 1$  за някои функции  $q$  и  $r$ , които  $(d_a^*, \alpha^*)$ -представят съответно  $x$  и  $y$ .
- Ако ЕМП  $(M^*, d_a^*, \alpha^*)$  е изчислимо, то ЕМП  $(M, d, \alpha)$  е изчислимо. Ако  $a \in \text{rng}(\alpha)$  и изображението  $J$  е изчислимо, то е вярно и обратното.

## Теорема 2

Нека  $(M, d, \alpha)$  е ЕМП и  $o \notin M$ , като никой елемент на множеството  $M^o$  не е наредена двойка. Нека  $J$  е такова обратимо изображение на  $\mathbb{N}^2$  в  $\mathbb{N}$ , че  $2J(i, j) \geq \max(i, j)$  за всички  $i, j \in \mathbb{N}$ . Нека  $d^* : M^* \times M^* \rightarrow \mathbb{R}$  и  $\alpha^* : \subseteq \mathbb{N} \rightarrow M^\Delta$  са дефинирани така:

- 1  $d^*(x, y) = \min(d(x, y), 1)$  при  $x, y \in M$ ;  $d^*(o, o) = 0$ .
- 2  $d^*(x, o) = d^*(o, x) = 1$  при  $x \in M$ .
- 3  $d^*(x, (y_1, y_2)) = d^*((y_1, y_2), x) = \max(d^*(x, y_1), d_a^*(x, y_2), 1)$  при  $x \in M$  и  $y_1, y_2 \in M^*$ .
- 4  $d^*((x_1, y_1), (x_2, y_2)) = \max(d^*(x_1, x_2), d^*(y_1, y_2))$  при  $x_1, y_1, x_2, y_2 \in M^*$ .
- 5  $\alpha^*(0) = o$ ;  $\alpha^*(2i + 2) = \alpha(i)$  при  $i \in \text{dom}(\alpha)$ .
- 6  $\alpha^*(2J(i, j) + 1) = (\alpha^*(i), \alpha^*(j))$  при  $i, j \in \text{dom}(\alpha^*)$ .

Тогава  $(M^*, d^*, \alpha^*)$  е ЕМП и е в сила следното:

(продължава на следващия слайд)

(продължение)

- Ако  $x \in M$ , то една функция  $p \in \mathbb{N}^{\mathbb{N}}$  ( $d^*, \alpha^*$ )-представя  $x$  точно тогава, когато  $p = \lambda n.2q(n) + 2$  за някоя функция  $q$ , която ( $d, \alpha$ )-представя  $x$ .
- Една функция  $p \in \mathbb{N}^{\mathbb{N}}$  ( $d^*, \alpha^*$ )-представя  $o$  точно тогава, когато  $p = \lambda n.0$ .
- Ако  $x, y \in M^*$ , то една функция  $p \in \mathbb{N}^{\mathbb{N}}$  ( $d^*, \alpha^*$ )-представя  $(x, y)$  точно тогава, когато  $p = \lambda n.2J(q(n), r(n)) + 1$  за някои функции  $q$  и  $r$ , които ( $d^*, \alpha^*$ )-представят съответно  $x$  и  $y$ .
- Ако ЕМП ( $M^*, d^*, \alpha^*$ ) е изчислимо, то ЕМП ( $M, d, \alpha$ ) е изчислимо. Ако изображението  $J$  е изчислимо, то е вярно и обратното.

**Забележка.** При ситуацията от теореми 1 и 2

$$d^*(x, y) = \min(d_a^*(x, y), 1).$$

## Дефиниция

Представено пространство (ПП) наричаме наредена двойка  $(X, \rho)$ , където  $X$  е множество, а  $\rho$  е частично изображение на  $\mathbb{N}^{\mathbb{N}}$  върху  $X$ .

## Дефиниция

ПП, съответно на дадено ЕМП  $(M, d, \alpha)$ , наричаме наредената двойка  $(M, \rho)$ , където  $\rho$  е частичното изображение на  $\mathbb{N}^{\mathbb{N}}$  в  $M$ , дефинирано по следния начин:

$$\rho(p) = x \Leftrightarrow p \text{ } (d, \alpha)\text{-представя } x.$$

# ПП, съответно на Московакисовото разширение на дадено ЕМП

## Следствие

Нека  $(M, d, \alpha)$  е ЕМП, изображението  $\alpha^*$  е както в теореме 1 и 2,  $d'$  е метриката в  $M^*$  от някоя от тях, а  $(M, \rho)$  и  $(M^*, \rho^*)$  са ПП, съответни на ЕМП  $(M, d, \alpha)$  и  $(M^*, d', \alpha^*)$ . Тогава:

- Ако  $x \in M$ , то  $\rho^*(p) = x$  точно тогава, когато  $p = \lambda n.2q(n) + 2$  за някоя функция  $q$ , такава че  $\rho(q) = x$ .
- $\rho^*(p) = o$  точно тогава, когато  $p = \lambda n.0$ .
- Ако  $x, y \in M^*$ , то  $\rho^*(p) = (x, y)$  точно тогава, когато  $p = \lambda n.2J(q(n), r(n)) + 1$  за някои функции  $q$  и  $r$ , такива че  $\rho^*(q) = x$  и  $\rho^*(r) = y$ .

# Ефективни топологични пространства и съответните им ПП

## Дефиниция

*Ефективно топологично пространство (ЕТП)* наричаме всяка наредена двойка  $(X, \mathcal{U})$ , където  $X$  е множество, а  $\mathcal{U} = \{\mathcal{U}_i\}_{i \in \mathbb{N}}$  е база на някоя  $T_0$  топология в  $X$ .

## Дефиниция

*ПП, съответно на дадено ЕТП  $(X, \mathcal{U})$* , наричаме наредената двойка  $(X, \rho)$ , където  $\rho$  е частичното изображение на  $\mathbb{N}^{\mathbb{N}}$  в  $X$ , дефинирано по следния начин:

$$\rho(p) = x \Leftrightarrow \text{rng}(p) = \{i \in \mathbb{N} \mid x \in \mathcal{U}_i\}.$$

През 2015 г. в съобщението си на Пролетната конференция на ФМИ в качеството на Московакисово разширение на произволно ЕТП  $(X, \mathcal{U})$  разгледах ЕТП  $(X^*, \mathcal{U}^*)$ , където  $\mathcal{U}^* = \{\mathcal{U}_k^*\}_{k \in \mathbb{N}}$  е фамилия от подмножества на  $X^*$ , дефинирана по следния начин: избираме такова изчислимо биективно изображение  $J$  на  $\mathbb{N}^2$  върху  $\mathbb{N}$ , че  $J(i, j) \geq \max(i, j)$  за всички  $i, j \in \mathbb{N}$  (всъщност достатъчно е да имаме  $2J(i, j) \geq \max(i, j)$ ), и полагаме

$$\mathcal{U}_0^* = \{o\}, \mathcal{U}_{2i+2}^* = \mathcal{U}_i, \mathcal{U}_{2J(i,j)+1}^* = \mathcal{U}_i^* \times \mathcal{U}_j^*.$$

В съчетание с първата теорема за рекурсия от теорията на итеративните комбинаторни пространства тази конструкция беше използвана за установяване на ТТЕ изчислимост на някои най-малки неподвижни точки.

## Твърдение 4

Нека  $(X, \mathcal{U})$  е ЕТП, а  $(X, \rho)$  е съответното му ПП. Нека  $(X^*, \rho^*)$  е ПП на ЕТП  $(X^*, \mathcal{U}^*)$ . Тогава за произволна функция  $p \in \mathbb{N}^{\mathbb{N}}$  е в сила следното:

- Ако  $x \in X$ , то  $\rho^*(p) = x$  точно тогава, когато  $p = \lambda n.2q(n) + 2$  за някоя функция  $q$ , такава че  $\rho(q) = x$ .
- $\rho^*(p) = 0$  точно тогава, когато  $p = \lambda n.0$ .
- Ако  $x, y \in X^*$ , то  $\rho^*(p) = (x, y)$  точно тогава, когато  $p = \lambda n.2J(q(n), r(n)) + 1$  за някои функции  $q$  и  $r$ , такива че  $\rho^*(q) = x$  и  $\rho^*(r) = y$ .

Връзките са същите както в случая на ЕМП. Това навежда на идеята да се разгледа понятие Москвакисово разширение за произволно ПП. В случая на изчислимо изображение  $J$  се вижда, че резултатът за ТТЕ изчислимост на някои най-малки неподвижни точки е в сила и при такава по-обща постановка.



Благодаря за вниманието!