## Paul Koop

Алгоритмический рекурсивный анализ последовательностей

Алгоритмический структурализм:

формализация генетического структурализма:

попытка сделать генетический структурализм поддающимся фальсификации

## Аннотация:

Представлен метод анализа дискретных строк конечных символов. Постмодернистская социальная философия отвергается. Одобряется натуралистическая социология с фальсифицируемыми моделями систем действия. Алгоритмический рекурсивный анализ последовательности (Aachen 1994) представлен определением формального языка для социальных действий, индуктора грамматики (Scheme), синтаксического анализатора (Pascal) и преобразователя грамматики (Lisp).

Алгоритмический рекурсивный анализ последовательности (Aachen 1994) — это метод анализа конечных дискретных строк символов.

Ndiaye, Alassane (Rollenübernahme als Benutzermodellierungsmethode : globale Antizipation in einem transmutierbaren Dialogsystem 1998) и Кгаиßе, С. С., & Krueger, F.R. (Unbekannte Signale 2002) опубликовали эквивалентные методы. Гениально просто думать о чем-то простом.

C 21 начала века построение грамматик ИЗ заданных эмпирических строк символов обсуждалось в вычислительной лингвистике под заголовком индукции грамматики (Alpaydin, E. Shen. 2008: Maschinelles Lernen. Chunze 2013: Effiziente Grammatikinduktion, Dehmer (2005) Strukturelle Analyse, Krempel Netze, Karten, Irrgärten). (Nevill-Manning Witten 2016: Identifying Hierarchical Structure in Sequences: A linear-time algorithm 1999) определяют грамматическую индукцию для сжатия строк символов. Графы, грамматики и правила преобразования — это, конечно, только начало. Поскольку анализ последовательности завершен только тогда, когда, как в алгоритмическом рекурсивном анализе последовательности, можно указать по крайней мере ОДНУ грамматику, ДЛЯ которой синтаксический анализатор идентифицирует последовательность как правильно сформированную, с помощью которой преобразователь может искусственные генерировать протоколы, эквивалентные эмпирической последовательности. исследуется И которому индуктор может дать по крайней мере одну эквивалентную грамматику. Голд (1967) сформулировал проблему в ответ на Хомского (1965).

Алгоритмический структурализм является последовательным, эмпирически доказанным, галилеевским, натуралистическим, И глубоко дарвиновским досаждает герменевтическим, конструктивистским, постмодернистским (пост)структуралистским социальным философам. Приветствую наследников, продолжающих дело или ищущих вдохновения.

событие Социальное действие это пространстве возможностей всех социальных действий. Смысл социального это совокупность всех возможных последующих действий И вероятность ИХ возникновения. Значение обязательно должно быть понято интерпретативно, но может быть реконструировано эмпирически. Реконструкция может быть подтверждена или опровергнута пробационными тестами по эмпирическим протоколам.

C 1970-x середины годов И ПО настоящее время иррационалистические ИЛИ антирационалистические идеи становятся все более распространенными среди академических социологов в Америке, Франции, Великобритании и Германии. Эти идеи называются деконструктивизмом, глубокой герменевтикой, социологией знаний, социальным конструктивизмом, конструктивизмом или наукой и технологиями. Общий термин для этих движений — (пост)структурализм или постмодернизм. Все формы постмодернизма являются антинаучными, антифилософскими, антиструктуралистскими, антинатуралистическими, антигалилеанскими, антидарвиновскими и вообще антирациональными. Отвергается взгляд на науку как на поиск истин (или приблизительных истин) о мире. Мир природы практически не играет роли в построении научных знаний. Наука — это всего лишь еще одна социальная практика, производящая нарративы и мифы, не более достоверные, чем мифы донаучных эпох.

Можно наблюдать предмет социальных наук, как астрономия наблюдает свой предмет. Если объект социальных наук ускользает от прямого доступа или лабораторных экспериментов, таких как небесные объекты (судебные слушания, переговоры о продажах, заседания правления и т. д.), единственное, что остается, — это наблюдать его чисто физически без интерпретации и записывать наблюдения чисто физически. . Протоколы, конечно же, можно интерпретировать и без ссылки на физику, химию, биологию, эволюционную биологию, зоологию, исследования приматов и науки о жизни. Эта непроверенная интерпретация затем

называется астрологией при наблюдении за небом. В социальных науках эта непроверенная интерпретация также называется социологией. Примерами являются конструктивизм (Луман), системные учения о спасении, постмодернизм, постструктурализм или теория коммуникативного действия (Хабермас). Поэтому на работали модели агентов основе правил ранее эвристическими системами правил. Эти системы управления не были эмпирически доказаны. Как и в астрологии, в социологии, можно было бы создавать компьютерные модели, конечно, которые. как и астрологические модели, имели бы эмпирического объяснительного содержания. Некоторые называют это соционикой. Однако протоколы также можно интерпретировать с учетом физики, химии, биологии, эволюционной биологии, зоологии, исследований приматов и наук о жизни и проверять на эмпирическую достоверность. Наблюдение за небесными объектами называется астрономией. В социальных науках можно было бы говорить о социономии или социоматике. Это вообще социология. Это привело бы не к большим мировоззрениям, а, как и в астрономии, к моделям с ограниченным диапазоном, которые могут быть проверены эмпирически и могут быть связаны с эволюционной биологией, зоологией, исследованиями приматов и науками о жизни. Эти модели (дифференциальные уравнения, формальные языки, клеточные автоматы и т. д.) позволяют делать выводы из эмпирически проверяемых гипотез, поэтому их можно опровергнуть. Такой социономии или социоматики еще не существует. Я бы предпочел формальные языки в качестве модельных языков для эмпирически проверенных систем правил. Потому что, например, системы правил для судебных слушаний

или переговоров о продажах (модели с ограниченным диапазоном, многоагентные системы, клеточные автоматы) можно моделировать с помощью формальных языков, а не с помощью дифференциальных уравнений.

Алгоритмический структурализм — это попытка помочь перевести генетический структурализм (без упущений и дополнений) в фальсифицируемую форму и создать эмпирически проверенные системы правил. Алгоритмически рекурсивный анализ последовательности — это первая систематическая попытка натуралистической и компьютерной формулировки генетического меметической и эволюционной структурализма как модели. Методологией алгоритмического рекурсивного анализа последовательностей является алгоритмический структурализм. Алгоритмический структурализм является формализацией структурализма. Генетический генетического структурализм (Оверманн) предполагает свободное OT намерений, бессознательное пространство возможностей алгоритмических структурируют прагматику правил, которые правильно построенных цепочек событий в текстовой форме (Хомский, Маккарти, Пейперт, Соломон, Леви). -Штраус, де Соссюр, Остин, Серл). Алгоритмический структурализм — это попытка сделать генетический структурализм фальсифицируемым. Алгоритмический структурализм является галилеевским и столь же несовместимым с Хабермасом и Луманом, как Галилей был с Аристотелем. Конечно. МОЖНО попытаться совместимость с Луманом или Хабермасом и алгоритмизировать Лумана или Хабермаса. Bce артефакты МОГУТ быть

алгоритмизированы, например, астрология или шахматы. И можно моделировать нормативные агенты распределенного искусственного интеллекта, клеточные автоматы, нейронные сети и другие модели с эвристическими языками протоколов и правилами. Это, несомненно, имеет теоретическую ценность. Так что никакого социологического теоретического прогресса не будет. Ищется новая социология, которая моделирует репликацию, изменчивость и отбор социальных репликаторов, хранящихся в артефактах и нейронных паттернах. Эта новая социология будет так же несовместима с Хабермасом или Луманом, как Галилей мог быть несовместим с Аристотелем. И их основные теоремы будут такими же простыми, как законы Ньютона. Точно так же, как операционально определил термины «движение», «ускорение», «сила», «тело» и «масса», эта теория будет алгоритмически операционально определять И социальные репликаторы, ИХ материальные субстраты, ИХ репликацию, вариацию и отбор, а также обеспечивать их с помощью анализа последовательности. Социальные структуры закодированы лингвистически и основаны на цифровом коде. Мы ищем синтаксические структуры языка, кодирующего культуру. Но это будет не философский язык, а язык, который кодирует и создает общество. Этот язык кодирует репликацию, вариацию и выбор культурных репликаторов. На этой основе нормативные агенты распределенного искусственного интеллекта, клеточные автоматы, нейронные сети и другие модели смогут затем использовать протокольные языки и системы правил, отличные от эвристики, для моделирования эволюции культурных репликаторов.

Алгоритмический структурализм тематически движется В пограничной области между информатикой и социологией. Алгоритмический структурализм предполагает, что сама социальная реальность (программное обеспечение, мир 2) не способна к расчетам. В своем воспроизведении и преобразовании социальная реальность оставляет следы чисто физические и семантически неспецифические (протоколы, аппаратура, мир 1). Эти следы можно понимать как тексты (дискретные конечные программное обеспечение, мир 3). Затем строки символов, показано, что аппроксимация правил преобразования социальной реальности (скрытых смысловых структур, правил в смысле алгоритмов) возможна путем построения формальных языков (мир 3, программное обеспечение). Этот метод представляет собой алгоритмический рекурсивный анализ последовательности. Эта лингвистическая структура управляет меметическим воспроизведением культурных репликаторов. Эта алгоритмически рекурсивная структура, конечно, несовместима (sic!) С Хабермасом Луманом. Галилей тоже несовместим Аристотелем!

Через производство чтений и фальсификацию чтений система неформально, последовательность правил генерируется последовательностью. Неформальная система правил транслируется в К-систему. Затем выполняется моделирование с помощью K-System. Результат моделирования, конечная строка символов, статистически сравнивается С эмпирически подтвержденной трассировкой.

Это не означает, что субъекты в любом смысле следуют правилам в смысле алгоритмов. Социальная реальность непосредственно доступна только самой себе. Внутренние состояния субъектов совершенно недоступны. Высказывания об этих внутренних состояниях субъектов являются производными от найденных латентных смысловых структур, правил в смысле алгоритмов. Прежде чем можно будет сформулировать предположение о состоянии субъекта, эти латентные смысловые внутреннем структуры, правила в смысле алгоритмов, должны быть сначала правильно определены как пространство возможности значения и значения. Смысл означает не этически хорошую, эстетически прекрасную ИЛИ эмпатически осмысленную жизнь, умопостигаемую связь, правила в смысле алгоритмов.

Скрытые смысловые структуры, правила в смысле алгоритмов, диахронически порождают цепочку узлов выбора (параметр I), посредством чего они синхронно генерируют узел выбора t+1 из узла выбора t в момент времени t (параметр II). Это соответствует контекстно-свободному формальному языку (К-системы), который генерирует узел выбора t+1 из узла выбора в момент времени t, применяя продукционные правила.

Каждый узел выбора является указателем на рекурсивно вложенные К-системы. Структуру корпуса можно увеличить, как в микроскоп. Набор К-систем образует язык моделирования структуры прецедентов «CSML».

Аппроксимацию приближать МОЖНО СКОЛЬКО угодно социальной трансформации реальности. Произведениям присваиваются измерения, соответствующие их эмпирически закрепленной прагматике/семантике. Топологически они образуют рекурсивную сеть переходов дискретных неметрических наборов событий, над которыми работает система алгоритмических правил.

К-системы К формально определяются алфавитом (  $A:=\{a_1,a_2,...a_n\}$  ), всеми словами над алфавитом (  $A^*$  ), продукционными правилами ( p ), мерой вхождения h (прагматика/семантика) и аксиоматической строкой первых символов (  $k_0k_1k_2...$  ):

$$\begin{split} K &:= (A, P, k_0) \\ A &:= \{a_1, a_2, \dots a_n\} \\ p &:= A \to A \\ p(a_i) \in P \\ p &:= A \times H \times A \\ H &:= \{h \mid 0 \le h \le 100 \land h \in N\} \\ k_0 \in A^* \land k_i \in A \end{split}$$

Измерение внешнего вида h можно расширить с точки зрения теории игр (см. Дикмана).

Начиная с аксиомы k₀, K-система создает строку символов k₀k₁k₂... путем применения правила продуцирования р к символу і строки:

$$\begin{split} a_{i+1} &:= P(a_i) \\ k_i &:= a_{i-2} a_{i-1} a_i \\ k_{(i+1)} &:= a_{i-2} a_{i-1} a_i P(a_i) \end{split}$$

взаимодействий строгая мера надежности назначения К формативный, категориям (предварительный поскольку принципе его можно аппроксимировать до бесконечности) — это количество назначений, сделанных всеми интерпретаторами (см. MAYRING 1990, p.94ff, LISCH/KRIZ1978, p.84ff). Затем это число нормализовано должно быть путем относительного числа исполнителей. Затем этот коэффициент определяется следующим образом:

$$R_{ars} := \frac{N * Z}{\sum_{i=1}^{N} I_i}$$

N:= количество переводчиков

Z:= количество полностью совпадающих заданий

li:= количество заданий переводчика li

Пример сеанса в рамках clisp с K-системой для звонков по продажам:

Пример — результат обширного анализа последовательности телефонных разговоров о продажах в 1994, 1995 и 1996 годах. Было получено большое количество следов продаж и покупок: магнитофонные записи взаимодействий в розничной торговле и на рынках. Некоторые из этих протоколов были расшифрованы и подвергнуты обширной объективной герменевтической интерпретации. Транскрипт из этой выборки был затем подвергнут комплексному, полному алгоритмическому рекурсивному анализу последовательности. Вся работа была тщательно задокументирована и полностью обобщена. (Документы будут предоставлены в полном объеме по запросу.)

```
[3]> (s vkg)
((KBG UBG) (((KBBD UBBD) (KBA UBA)) ((KAE UAE) (KAA UAA)))
(((KBBD UBBD) (KBA UBA)) ((KBBD UBBD) (KBA UBA)) ((KBBD UBBD) (KBA UBA))
 ((KAE UAE) (KAA UAA)))
(KAU VAU))
[4]> (s vkg)
((KBG VBG)
 (((KBBD UBBD) (KBA UBA)) ((KAE UAE) (KAE UAE) (KAE UAE) (KAE UAE) (KAA UAA)))
 ((KBBD UBBD) (KBA UBA)) ((KAE UAE) (KAE UAE) (KAA UAA)))
 (((KBBD UBBD) (KBA UBA)) ((KAE UAE) (KAA UAA)))
 (((KBBD UBBD) (KBA UBA)) ((KBBD UBBD) (KBA UBA)) ((KAE UAE) (KAA UAA)))
(KAU UAU))
[5]> (s vkg)
((KBG VBG)
 (((KBBD UBBD) (KBA UBA)) ((KBBD UBBD) (KBA UBA))
  (KAE UAE) (KAE UAE) (KAA UAA)))
(((KBBD UBBD) (KBA UBA)) ((KBBD UBBD) (KBA UBA)) ((KBBD UBBD) (KBA UBA))
  ((KBBD UBBD) (KBA UBA)) ((KAE UAE) (KAA UAA)))
 (((KBBD UBBD) (KBA UBA)) ((KAE UAE) (KAA UAA)))
 (((KBBD UBBD) (KBA UBA)) ((KBBD UBBD) (KBA UBA)) ((KAE UAE) (KAA UAA)))
(((KBBD UBBD) (KBA UBA)) ((KAE UAE) (KAE UAE) (KAA UAA)))
 (((KBBD UBBD) (KBA UBA)) ((KBBD UBBD) (KBA UBA)) ((KAE VAE) (KAA UAA)))
(KAU UAU))
[6]> _
```

Презентация преобразователя VKG Paul Koop K-System на Lisp

```
;; Korpus
   (define korpus (list 'KBG 'VBG 'KBBd 'VBBd 'KBA 'VBA 'KBBd 'VBBd
                    'KBBd 'VBBd 'KBA 'VBA 'KBBd 'VBBd 'KBA 'VBA 'KAE
                    'VAE 'KAE 'VAE 'KAA 'VAA 'KAV 'VAV);
;; Lexikon
   (define lexikon (vector 'KBG 'VBG 'KBBd 'VBBd 'KBA 'VBA 'KAE 'VAE
                      'KAA 'VAA 'KAV 'VAV)) ;; 0 - 12
(transformationenZaehlen korpus)
(grammatikerstellen matrix)
(KBG -> . VBG)
(VBG -> . KBBd)
(KBBd -> . VBBd)
(VBBd -> . KBBd)(VBBd -> . KBA)
(KBA -> . VBA)
(VBA -> . KBBd) (VBA -> . KAE)
(KAE -> . VAE)
(VAE -> . KAE)(VAE -> . KAA)
(KAA -> . VAA)
(VAA -> . KAV)
(KAV -> . VAV)
➤ (matrixausgeben matrix)
                                                    0 1 2 3 4 5 6 7 8 9 10 11
0100000000000
0010000000000
                                                   1 - 1
0004000000000
                                                  2 - 4
001030000000
                                                   3 - 1 - 3
000003000000
002000100000
000000020000
                                                             - 2
000000101000
                                                   7 - - - - - 1 - 1
000000000100
0000000000010
0000000000001
                                                  10 - - - - - - - - -
0000000000000
```

индуктором Схема

```
Listener 2
                                                                                        >>
New File Open File
                Save
                           Copy Paste Listen Source Inspect Class Refresh Clone
                                           Listener 2
                                     Listener
                                               Output
   ;; in jedem anderen Fall wird Regelliste weiter durchsucht
   (t(next st (cdr r)z))
 NEXT
 CL-USER 14 >
 ;; waehlt erste Sequenzstelle aus Regelliste
 ;;vordefinierte funktion first wird ueberschrieben, alternative umbenennen
 (defun ffirst (list)
 (car(car list))
 FFIRST
 CL-USER 15 >
 ;; startet Simulation fuer eine Fallstruktur
  (defun s (list) ;; die Liste mit dem K-System wird uebergeben
 (gs(ffirst list)list)
 CL-USER 16 >
 ......
 ;; Ruft den Algorithmus auf / Welt 3 Popper /alt. jew. Fallstrukt.;;
 ......
 ;; alternativ (s vkg) / von der Konsole aus (s w3) oder (s vkg)
  (s w3)
 (ANFANG ((KBG VBG) ((KBBD VBBD) (KBA VBA)) ((KBBD VBBD) (KBA VBA)) ((KAE VAE) (KAA VAA))) ((K
 BBD VBBD) (KBA VBA)) ((KBBD VBBD) (KBA VBA)) ((KBBD VBBD) (KBA VBA)) ((KAE VAE) (KAE
 VAE) (KAE VAE) (KAA VAA))) (KAV VAV)) ENDE)
 CL-USER 17 >
Ready.
```

Paul Koop Сеанс преобразователя K-System VKG с Lisp

```
Auswählen Eingabeaufforderung
                                                      X
Demo-Parser Chart-Parser Version 1.0(c)1992 by Paul Koop
----> KBG VBG KBBD VBBD KBA VBA KAE VAE KAA VAA KAV VAV
----> KBG VBG KBBD VBBD KBA VBA KAE VAE KAA VAA KAV VAV
VKG
   BG
    KBG
 ---> KBG
   VBG
 ---> VBG
  VT
    В
               KBBD
     BBD
 ---> KBBD
      VBBD----> VBBD
     BA
      KBA
  --> KBA
      VBA
          ---> VBA
             ΑE
                       KAE ----> KAE
      VAE
  --> VAE
               KAA ----> KAA
     AA
     VAA ----> VAA
           KAV ----> KAV
    VAV ----> VAV
C:\Users\User\Documents\VKGPARSER>
```

Paul Koop K-System VKG PARSER сеанс на консоли (создано с помощью Object Pascal)

Символы строки символов не имеют предопределенного значения. Теоретически важен только синтаксис их комбинации. Он определяет структуру дела. Семантическая интерпретация знаков является исключительно интерпретативным достижением человека-читателя. В принципе, визуальная интерпретация (которая может быть анимирована) также возможна, например, для автоматического синтеза киноэпизодов

Человек-читатель может интерпретировать символы:

продажах	VKG
продажам	VT
требование	В
заключение о	А
приветствие	BG
обязательная	Bd
требование аргумент	BA
окончательные	AE
возражения	
продаже	AA
прощание	AV
добавленный перед К	покупатель
добавленный перед V	продавец

```
1
      (setq vkg
                                                        параметры II
       ((s bg)100(s vt))
       ((s vt)50(s vt))
       ((s vt)100(s av))
2
                                                        параметры II
      (setq av
      '(
       (kav 100 vav)
3
      (setq bg
                                                        параметры II
      '(
       (kbg 100 vbg)
       ))
4
                                                        Параметр II
      (setq vt
      '(
       ((sb)50(sb))
       ((sb)100 (sa))
```

5	(setq a '(     ((s ae)50(s ae))     ((s ae)100(s aa))     ) )	Параметр II
6	(setq b '(     ((s bbd ) 100 (s ba))     ) )	Параметр II
7	(setq aa '(     (kaa 100 vaa)     ))	Параметр II
8	(setq ae '(     (kae 100 vae)     ))	Параметр II
9	(setq ba '(     (kba 100 vba)     ))	Параметр II

10	(setq bbd '(   (kbbd 100 vbbd)   ))	Параметр II
11	(defungs (sr) (cond ((equal s nil)nil) ((atom s)(cons s(gs(next sr(random 100))r))) (t (cons(eval s)(gs(next sr(random 100))r))) )	Параметр І
12	(defun next (srz) (cond ((equal r nil )nil) ((и(<=z(car(cdr(car r))))) (равно s(car(car r))))(car(reverse(car r)))) (t(следующий s ( cdr r)z)) )	Параметр I
13	(defun first (list) (car(car list)) )	Параметр І
14	(defun s ( ) (setq protocol(gs(first vkg)vkg)) )	Параметр І

## It – коэффициент достоверности

$$R_{ars} = \frac{2*35}{118} = 0.59$$

Correlations			Test Statistics			
		Kodierer	Kodiererz		Kodierer1	Kodierer2
Kodierer) Correlation Sig.	,59 09	Chi-Square df Asymp. Sig.	€	5		
Kodiererź	Correlation Sig.	,59 ,09				

измеряемого.

Однако сама социальная реальность не поддается исчислению и доступна себе только в момент трансформации.

Мне методологически чужды гуманитарные, конструктивистские и постмодернистские подходы. Я оставил позади себя Мида, Парсонса, Вебера, Зиммеля, Мангейма/Шелера, Бергера/Лукмана, Матурану, Варелу, Хабермаса и Лумана. Альберт, Аксельрод, Эссер, Дикманн, Тройч, Поппер, Брезинка, Рёсснер, Докинз, Деннет, Хофштадтер, Рюкер, Блэкмор убеждают меня больше. Лично я предпочитаю лингвистическую эволюционную перспективу и связанное с ней моделирование культурных репликаторов с формальными языками. Из дискретной структуры языковая структура биологической ЭВОЛЮЦИИ возникает культурных репликаторов. Поэтому языковая структура Я предпочитаю алгоритмический структурализм.