Matemáticas Discretas: Tarea #1

Entregar el Octubre 12, 2020 a las 11:59pm

Profesora Alma Arévalo Loyola

Sofía Alatorre Edson Morales Diego Navarro

sofialatorre 313@ciencias.unam.mx & edsonmorales_17@ciencias.unam.mx & diegonavarro 400@ciencias.unam.mx

Nombra tres ramas de la matemática discreta y justifica el porque pertenecen a este grupo.

Solución

Una de las ramas sería la Teoría de Conjuntos, ya que en la matemática discreta los conjuntos numerables (incluyendo conjuntos finitos) son su principal objeto de estudio. Otro podría ser la Combinatoria, esta que estudia colecciones finitas de objetos que pueden ser combinados u ordenados. Y por ultimo estaría la Teoría de Grafos, que por lo regular es considerada parte de la Combinatoria, pero ha evolucionado lo suficiente como para ser considerada una materia por si misma.

Problema 3

Explica la diferencia entre los conceptos discreto y continuo en matemáticas.

Solución

Las matemáticas continuas estudian los conceptos que tienen ámbitos infinitos, tales como la continuidad y el cambio continuo, el sistema de los números reales es el principal de las matemáticas continuas; por otra parte, las matemáticas discretas son la parte encargada del estudio de los conjuntos discretos y sus procesos en matemática son finitos y contables.

Problema 4

Menciona la importancia de las matemáticas discretas en las Ciencias de la Computación.

Solución

Son importantes ya que esta se encarga de todo aquello que puede ser contado y por supuesto muy bien manejado por la computadora, y en Ciencias de la Computación se podría decir que solo son computables aquellas funciones de conjuntos numerables.

Problema 6

¿Qué es un algoritmo?

Solución

Un algoritmo es una serie ordenada de instrucciones, pasos o procesos que llevan a la solución de un determinado problema.

¿Qué es un lenguaje formal?

Solución

un lenguaje formal es un lenguaje cuyos símbolos primitivos y reglas para unir esos símbolos están formalmente especificados. Al conjunto de los símbolos primitivos se lo llama el alfabeto (o vocabulario) del lenguaje, y al conjunto de las reglas se lo llama la gramática formal (o sintaxis). A una cadena de símbolos formada de acuerdo a la gramática se la llama una fórmula bien formada (o palabra) del lenguaje. Estrictamente hablando, un lenguaje formal es idéntico al conjunto de todas sus fórmulas bien formadas.

Problema 8

¿Cuáles son las diferencias entre lenguaje formal y lenguaje natural?

Solución

El lenguaje natural es el que ha surgido de manera natural a través de la historia, ha experimentado cambios con el tiempo y sirve para la comunicación entre animales, entre ellos incluido el propio ser humano y sus distintos idiomas. En cambio, el lenguaje formal es artificial; es decir, inventado para uno o varios propósitos definidos y está compuesto por reglas precisas y fijas.

Problema 9

¿Qué es una gramática formal Menciona su importancia y sus aplicaciones en las Ciencias de la Computación.

Solución

Una gramática formal es un conjunto de reglas relativas a la sintaxis de un lenguaje; su importancia radica en construir expresiones para un lenguaje e identificar o reconocer expresiones de ese lenguaje para darle sentido y forma al alfabeto, los símbolos terminales, el símbolo inicial y sus reglas de producción. Sus aplicaciones en las Ciencias de la Computación son para que haya una comunicación estructurada y bien definida entre la computadora y el programador.

Problema 10

¿Cómo se define una gramática formal?

Solución

Una gramática formal es una estructura lógico-matemática con un conjunto de reglas de formación que definen las cadenas de caracteres admisibles en un determinado lenguaje formal o lenguaje natural.

Problema 11

En a lo más 15 lineas, escribe una pequeña biografía de Kurt Gödel incluyendo sus aportaciones más importantes. Inserta una imagen de él al derecho del texto, de tal manera que la imagen ocupe la mayor cantidad

de líneas posibles. Consulta tres fuentes distintas y cítalas.

Solución

Kurt Gödel. Fue un lógico, matemático, y filósofo austriaco. Reconocido como uno de los más importantes lógicos de todos los tiempos. El trabajo de Gödel ha tenido un impacto inmenso en el pensamiento científico y filosófico del siglo XX.

Gödel, al igual que otros pensadores, intentó emplear la lógica y la teoría de conjuntos para comprender los fundamentos de la matemática. A él se le deben los teoremas de la incompletitud, publicados en 1931. Para demostrar uno de sus teoremas desarrolló una técnica denominada como numeración de Gödel, el cual codifica expresiones formales como números naturales.

También demostró que la hipótesis del continuo no puede refutarse desde los axiomas aceptados de la teoría de conjuntos, si dichos axiomas son consistentes. Realizó importantes contribuciones a la teoría de la demostración al esclarecer las conexiones entre la lógica clásica, la lógica intuicionista y la lógica modal.

En 1933 Gödel viajó por primera vez a los Estados Unidos donde conoció a Albert Einstein, con quien estrechó lazos de amistad. Presentó una conferencia en la reunión anual de la Sociedad Americana de Matemáticas. En el transcurso de ese año Gödel también desarrolló ideas sobre la computabilidad y la función recursiva al punto que presentó una conferencia sobre dichas funciones y sobre el concepto de verdad. Posteriormente, este trabajo se desarrolló en la teoría de los números, empleando la numeración de Gödel.

En 1951 Gödel fue reconocido (junto a Julian Schwinger) con el primer Premio Albert Einstein, y también se le entregó la National Medal of Science en 1974.



Figure 1: Kurt Gödel

Fuentes Consultadas:

https://www.ecured.cu/Kurt_Gödel

https://es.wikipedia.org/wiki/Kurt_Gödel

https://www.bbc.com/mundo/noticias-43568588

¿Es mejor tener muchas o pocas reglas para un lenguaje? Justifica tu respuesta.

Solución

Yo pienso que un lenguaje al tener demasiadas reglas lo hace un poco más complejo, ya que en el caso de estar programando, el usuario se vería sometido a utilizar muchas expresiones o por decirlo así, tardaría demasiado en enviar una instrucción. En cambio uno con pocas reglas lo hace mucho más compacto y dinamico.

Problema 14

¿Es posible que una misma cadena pertenezca a más de un lenguaje? Argumenta tu respuesta. Si la respuesta es afirmativa, proporciona un ejemplo.

Solución

Si.

Ejemplo:

Sea la gramática de un lenguaje A, dada por $G = \{\Sigma, T, S, P\}$ donde $\Sigma = a, b, c, \ldots, z, T = \Sigma$ y las producciones cualquier combinación de elementos del alfabeto, y la gramática del lenguaje B,todo lo mismo que la A, menos las producciones que son dadas por todas las palabras que sean del español. Podemos decir que nuestro diccionario es el siguiente conjunto $D = \{"perro"\}$. Vemos que perro, pertenece a estos dos lenguajes. Se pueden agregar muchas más palabras al diccionario, y se puede ver que siempre se cumple que el segundo lenguaje esta contenido en el primero.

Utilizando la gramática para el lenguaje de las cadenas de paréntesis balanceados decide cuales de las siguientes cadenas están bien construidas utilizando sus arboles de derivación:

- A(()())
- B(()())(())
- C(()()()())(())
- D((((()))))()

Solución

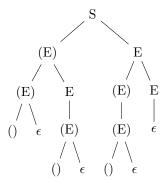
Parte A

Vemos a (()()), ahora según la gramática de los paréntesis balanceados, tenemos que tener siempre la misma cantidad de paréntesis derechos, que de izquierdos.

Contamos que hay 3 paréntesis derechos, mientras que hay 4 paréntesis derechos. Por esto podemos decir que no pertenece a esta gramática.

Parte B

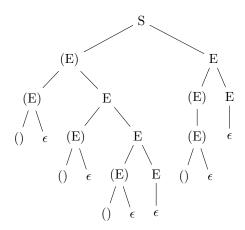
Veamos que pasa con (()())(()), podemos ver por su árbol de generación que si es parte de la gramática:



Esto siendo el árbol de generación de nuestra cadena a probar. Podemos ver que si es parte de esta gramática.

Parte C

Vemos ahora que pasa con (()()())(()), podemos ver el árbol de generación, con esto podemos estar seguro que pertenece. Y se ve de la siguiente manera:



Como podemos ver, podemos llegar a la cadena deseada, usando las reglas gramaticales. Gracias a esto podemos concluir que por tanto, la cadena pertenece a la gramática.

Parte D

Podemos ver que para este problema el numero de paréntesis que abren y que cierran no es el mismo, por eso podemos ver que no podría existir árbol de generación. En este caso vemos que el (((())))() cuenta con 5 paréntesis izquierdos, pero en el caso de los paréntesis derechos cuenta con 6, así haciéndolo un caso imposible de generar por la gramática dada.

Problema 29

Investiga sobre las expresiones regulares y responde lo siguiente: ¿qué son?, ¿para qué se utilizan? y ¿cuál es su relación con los lenguajes formales?

Solución

Una expresión regular, también conocida como regex, es una secuencia de caracteres que conforma un patrón de búsqueda. Se utilizan principalmente para la búsqueda de patrones de cadenas de caracteres u operaciones de sustituciones.

Se podría decir que una relación con un lenguaje formal, es que una expresión regular es una forma de representar los lenguajes regulares (finitos o infinitos) y se construye utilizando caracteres del alfabeto sobre el cual se define el lenguaje.

Problema 30

¿Puede existir más de una gramática para un mismo lenguaje? Justifica tu respuesta plenamente. En dado caso de que la respuesta sea SI selecciona alguna de las gramáticas con las que hemos trabajado a lo largo de la tarea y brinda un ejemplo de esto.

Solución

Puede existir más de una gramática para un mismo lenguaje. Así propongo las siguientes gramáticas que nos dan el mismo lenguaje. Tomamos por ejemplo el caso del ejercicio 17 de esta tarea donde se propone

una gramática:

Considerando la siguiente $G = \Sigma, T, S, P$ donde $\Sigma = a, b, c, S$ es el alfabeto, T = a, b, c es el conjunto de símbolos terminales, S es el símbolo inicial y P son las siguientes producciones: $S \to abS, S \to bcS, S \to bbS, S \to a, S \to cb$.

Esta siendo nuestra gramática A, vemos que si proponemos una gramática diferente que nos de el mismo lenguaje, estaríamos teniendo un contraejemplo de que para todo lenguaje $L\exists !G$.

La gramática que se propone es la siguiente:

Considerando la siguiente $G_1 = \Sigma_1, T_1, S_1, P_1$ donde $\Sigma_1 = a, b, c, S$ es el alfabeto, $T_1 = a, b, c$ es el conjunto de símbolos terminales, S_1 es el símbolo inicial y P_1 son las siguientes producciones: $S \to abS, S \to bES, S \to bcS, S \to a, S \to cb, E \to b$.

Podemos ver que esta gramática genera lo mismo, ya que E, solo regresa como un resultado a "b", y solo se usa en el lugar donde podríamos poner a "b", entonces, bien se puede hacer la simplificación de esta a la anterior sin pedir muchas cosas de nuestras reglas. Solamente se hace una sustitución en un lugar.

Por esto entonces podemos concluir que si es posible para algún lenguaje que existan 2 o más gramáticas que lo generen.

Problema 33

Investiga qué es una gramática libre de contexto y menciona cuál de las gramáticas con las que hemos trabajado a lo lardo de la tarea o ayudantías cumple con serlo.

Solución

Una gramática de libre contexto es una gramática formal en la que cada regla de producción es de la forma: $V \longrightarrow w$

Donde V es un **símbolo no terminal** y w es una cadena de terminales y/o no terminales. El no terminal V siempre puede ser sustituido por w sin tener en cuenta el contexto en el que ocurra. La notación más frecuentemente utilizada para expresar gramáticas de libre contexto es la Backus-Naur.

Ejemplos

Dado un lenguaje, construir la gramática:

1. Cadenas de bits o,1 que empiezan con 0 y terminan con 1.

$$T = \{0, 1\}$$

$$S ::= OE1$$

$$E ::= 0|1|\epsilon|EE$$

2. Cadenas de puros ceros con longitud impar.

$$T = \{0, 1\}$$
$$S ::= 0|OOS$$

3. Cadenas de ceros con longitud par.

```
T = \{0, 1\}S ::= \epsilon |00S
```

4. Cadenas palíndromas de bits.

```
T = \{0, 1\}
S ::= 0S0|1S1|00|11|0|1
```

Problema 34

Investiga en qué consiste la Forma Normal de Chomsky. Selecciona alguna de las gramáticas con las que hemos trabajado anteriormente y llévala a esta forma.

Solución

Dada la gramática: Cadenas de bits o,1 que empiezan con 0 y terminan con 1.

```
T = \{0, 1\}

S := OE1

E := 0|1|\epsilon|EE

Se pasa a:
```

 $T = \epsilon, 1$ $\sigma = \epsilon, 1, 0$

 $S ::= \epsilon$

 $E ::= 0|1|\epsilon|EE$

Problema 36

Cierto o falso (justifica brevemente): Existe un algoritmo tal que para cualquier lenguaje determine el conjunto de expresiones mínimas que genere dicho lenguaje.

Solución

Falso. Podemos ver que no siempre que queramos tener un lenguaje podemos saber que la gramática mínima que lo genere, ya que supongamos que existe un lenguaje A, que es el lenguaje de las expresiones gramáticas, y supongamos que es el mínimo, con el cual podemos generar a todas las reglas gramaticales que generan a todos los lenguajes posibles. Ya que podríamos generar una infinidad de lenguajes nuevos, lo único que podríamos decir es que si existe un lenguaje que pueda generarse con una cantidad finita de reglas, si las reglas son recursivas, y si las referencias no son cíclicas, podemos decir que estamos en un camino aceptable con menor cantidad de reglas.

Ahora tratando de ser más formal, podemos decir que El lenguaje de los lenguajes formales es un lenguaje

formal. Como la definición de que es lo que es valido dentro de este lenguaje esta dada en ese lenguaje. Esto entonces dando como resultado una teoría que se define con la definición, entonces encontrar una demostración, de que es valido o no un mínimo de reglas, ya que al momento de definir estas, posiblemente no estamos contando todo lo que se tenga.

Bibliografía

- \bullet https://es.wikipedia.org/wiki/Gram
- https://es.wikipedia.org/wiki/Gram
- http://estructurasmatematicas.blogspot.com/2009/04/matematica-discreta.html