【解陥へ】

: 配列は, 同じ形式のデータをまとめて取り扱うデータ構造である。

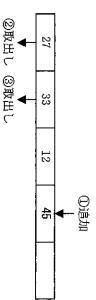
アルコリズムとプログラミング(i)

イ:配列は, -によってデータを任意の順序で読み出すことができる。 -つひとつのデータ(要素)を番号(添字または指標)で区別する。 (正解) そのため, ※字

- ٠ ۲ 先頭データ以外を直接参照することはできない。 リストは, データを先頭要素 (先頭データ) から順番にたどるデータ構造である。 そのため,
- リストは、データの追加や削除はポインタの値を変更するだけでよい。 タを移動する必要はない。 そのため、 既存のデー

盟2 【解答り】

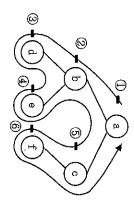
のず タ構造である。問題文の追加・取出しの流れを, -は,先に記録したデー タを先に読み出す。 先入れ先出し (FIFO: First-In First-Out) 方式 図に示す。



したがって、 2番目に取り出されるのは「33」である。

温3 【舞略人】

木構造は、デー 節 (ノード) をたどることで、データを取り出すことができる。 左部分木、右部分木の順にデータを取り出していくと「a, b, -タを階層構造(親子関係)で表すデータ構造である。階層の上位から下位に向かっ ď 問題の取出し方法に従って, œ, Ç Í となる。



【解答ア】

問題のリストを図で表すと, 次のようになる。



11 のリストの"品川"と "名古屋"の間に "新横浜" を挿入すると, 次のようになる。



したがって、「"新横浜"のポインタを30とし、 "品川"のポインタを60とする。

2 記 【解答し】

なる。 スタ なお, []内が出力されるデ ックにA→B→C→Dの順に入力し, 一夕を表している。 解答群の順に出力する操作を考えていくと, 次のよ ري

ΑĐ $\mathbb{Q}[A] \to B\mathbb{Q} \to C\mathbb{Q} \to$ $\mathbb{D} \mathbb{Q} \to \mathbb{Q}[\mathbb{D}]$ ···Bは取り出せない

AΩ $\mathbb{B}\mathbb{O}\to\mathbb{O}[\mathbb{B}]\to\mathbb{C}\mathbb{O}$ $D\mathbb{Q} \to \mathbb{Q}[D]$ <u></u>⊚[c] · · · A は取り出せない

 $A \oplus$ $\mathbb{B} \, \mathbb{O} \, \to \, \mathbb{C} \, \mathbb{O} \, \to \, \mathbb{O} [\mathbb{C}] \, \to \, \mathbb{O} [\mathbb{B}] \, \to \, \mathbb{D} \, \mathbb{O}$ @[D] (A) (圧解)

B① → $\mathbb{C} \mathbb{O} \to \mathbb{D} \mathbb{O} \to \mathbb{O}[\mathbb{D}] \to \mathbb{O}[\mathbb{C}]$ @[B] ··Aは取り出せない

AΘ

(U アルコリスムとプログラミング(2)

品品 【解陥人】

表現する。 アルゴリズム(処理手順)は,流れ図 アルゴリズムは, 「コンピュータに, (フローチャート) ある特定の目的を達成させるための処理手順」のことである。 などの図式を用いて視覚的に分かりやすく

ア:言語プロセッサに関する説明である。

ウ:プログラム言語に関する説明である。

エ:CAD(Computer Aided Design;コンピュー タ支援設計) に関する説明である。

盟2 【解答ウ】

処理をトアースしていく ĵ. 次のようになる。

処理 ↓ ×_ت 変数 x に 1 を代入する。 (x=1)

 Θ

(3) 処理"3 変数 y に 3 を代入する。 (y=3)

条件"x 条件を判定する。

x=1, y=3なので条件は成立しない。 (Noに分板する)

(4) 処理 ۳, × → z,, Ч × ယ | |-|| 2を変数 2 に代入する。

6 処理"zを出力" 変数zの値「2」を出力する。

唱公 【解陥へ】

繰返し構造は、 条件によって処理を繰り返す構造である。

<u>ب</u> .. 繰返し構造で使用される終了条件は,成立するまで処理を繰り返す条件である。 卢 吸対し

ている間,処理を繰り返す条件は継続条件という。 (正解)

前判定型繰返し構造の場合, い場合がある。 最初の判定な繰返しを抜けて, 繰返し中の処理を 度も実行しな

選択構造は、条件によって処理を分岐させる構造である。

【無陥人】

A=1, 実際にトレ てみる。

B=2 を初期値として,

おくる	$A \leftarrow B$	$\mathbf{MP} \leftarrow A$	初期値	
1	1	1		1111
2	2	1	1	٤
2	2	2	2	5

$\mathbf{B} \leftarrow \mathbf{m}$	A ← B	™ A	初期値	
ᆸ	1	1		TWP
2	2 ·	1	1	¥
Н	2	2	2	В

Ż 讄 N

....

Ή

图 一個	9 - V	TWP ← B	初期値	
2	2	2		1111
2	2	1	1	A
2	2	2	2	×

したがら J タが正し く入れ替わる (A=2,B=1となる) 91 「イ」の手順であ

À \Box

> Ø N

Ø N Ø 2

Ø

記 [解答ウ]

[手続き] に従って 処理を行うと次のようになる。

2)	Ξ	ı	T MATE CO.
8	2	×	7
3-1=2	ယ	<i>y</i>	

$$(y \neq 1) \rightarrow (2) \sim$$

したがって、 処理が終了したとき, xの値は「5」 となる。

【解答工】

フロー チャート (流れ図)の作成手順は, 次のとおりである。

 Ξ 問題分析

入力データ,出力データ,データ構造などを確認・分析する

3 アルゴリズムの作成

問題分析の結果をもとに,必要な処理手順を考える。

 Θ 流れ図の作成

(2)で作成したアルゴリズムを, 流光図 (フロー ーチャー ご で表す。

の作成と流れ図の作成を並行して行うこともあるが, したがって、「問題分析 → アルゴリズムの作成 \downarrow 問題分析は必ず最初に行われる。 流れ図の作成」となる。 ななが、

盟2 【解陥ウ】

空欄 a の条件がYes(真)の間, めには、変数×に加算している変数yを、1、 y がN以下である間,加算処理 この流れ図では最後に変数xを出力しているので、 処理を繰り返すので, を繰り返すようにする。 1~Nの整数の合計は変数xに求める。 $\lceil y \leq N
floor$ と初期値1から1ずつ増加する変数 Nと変えていくことを考える。 したがって、 そのた