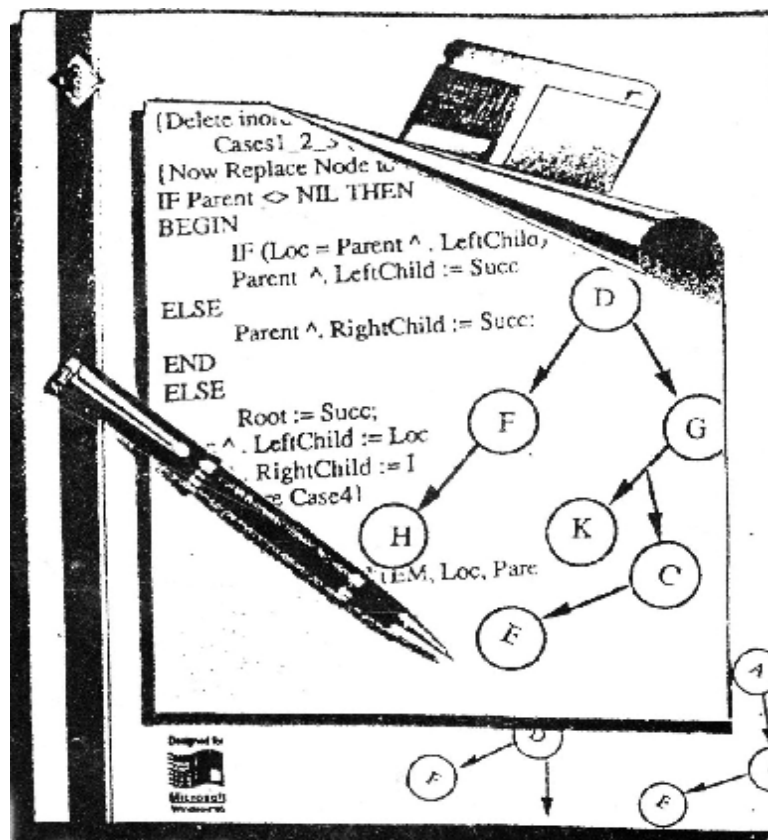




ملخص

تركيب البيانات وتصميم الخوارزميات

إعداد المهندس: رائد خضير



(الوحدة الأولى)

تراكيب البيانات تناقش الطرق المختلفة لتنظيم البيانات داخل الحاسوب .

§ أسباب اختيار الطريقة المناسبة لتنظيم البيانات :

- 1- اختيار الطريقة المناسبة لتمثيل البيانات يؤدي إلى استخدام خوارزميات حل أكثر كفاءة .
البرنامج = تركيبة بيانات + خوارزمية الحل
- 2- اختيار الطريقة المناسبة لتمثيل البيانات يجعل البرنامج أيسر للكتابة حيث تكون خوارزمية الحل أوضح وأقرب إلى الواقع مما يؤدي إلى تقليل الوقت والجهد اللازمين لكتابة البرنامج .
- 3- وضوح ومنطقية طريقة الحل تؤدي إلى برامج واضحة يسهل فهمها وتعديلها عند الحاجة في وقت قصير .

§ البيانات وأنواعها Data And Data Types :

البيانات : هي مجموعة من القيم وظيفتها التعبير عن الكينونات التي نتعامل معها والأحداث التي نعيشها .
فالبيانات العددية عندما نتعامل مع الأرقام ، و البيانات الرمزية عندما نتعامل مع الحروف والكلمات ، و البيانات المنطقية عندما نتعامل مع بيانات تحتمل إجابات الصواب True و إجابات الخطأ False . فهذه جميعا يمكن أن نطلق على تسميتها بإسم أنماط بيانية بسيطة Simple data types .

- المصطلح مركب أو تركيب بياني Data Structure يشير بشكل مباشر إلى مجموعة من عناصر البيانات التي لها تنظيم خاص .
- ميزات التراكيب البيانية :

1. التعامل مع كل عنصر منها على حدة كما لو كان متغيرا مستقلا .
2. طريقة تنظيم العناصر تؤثر مباشرة على طريقة الوصول إلى العنصر الواحد .

• التراكيب البيانية البدائية Primitive :

1) الأعداد الصحيحة (Integer) : يتم تخزين الأعداد الصحيحة في ذاكرة الحاسوب باستخدام إحدى طريقتين :

الأولى هي الطريقة الثنائية (Binary) ، والثانية هي الطريقة العشرية (Decimal)
ومن أساليب التخزين المتبعة لهذه الغاية طريقة المكمل الثنائي 2's Complement
(هذا بالنسبة للطريقة الثنائية) .

أما الطريقة العشرية فإنها تستخدم الشيفرة العشرية المكونة من أربع خانات والتي تعرف بـ Binary coded Decimal .

2) الأعداد الحقيقية (Real) : هي تلك الأعداد التي تشتمل على فاصلة عشرية .

3) الرموز (Characters) : هي الحروف والأعداد من صفر إلى تسعة والعلامات الخاصة

4) القيم المنطقية (Logical) : إما True أو False .

§ أهم العمليات التي تجري عليها هي عملية الإسناد والعمليات البولية الثلاث المعروفة
NOT , OR , AND

§ ومن أهم طرق تمثيل القيم المنطقية :

a) استخدام خانة ثنائية واحدة (bit) حيث يعبر عن القيمة الإيجابية بالواحد ،
والقيمة السلبية بالصفر .

b) استخدام الموضع التخزيني بكامله (WORD) ، يتم تخزين القيمة صفر في الموضع
بكاملة للتعبير عن False ، وتعبئة الموضع بكامله بالقيمة واحد للتعبير عن True .

c) استخدام بايت واحد من الموضع Word . لأن الموضع Word قد يحتوي أكثر من بايت
ف يتم تخزين القيمة المنطقية في أصغر وحدة معنونة .

5) مؤشرات الربط (Pointers) : يقوم المترجم بحجز أماكن في الذاكرة للمتغيرات .

٧ التركيب المنطقي والفيزيائي للبيانات : Logical and physical structure of data

- يتم التعامل مع فريقين :

الأول هو المبرمج والذي ينظر إلى البيانات من زاوية خاصة ، والفريق الثاني هو الحاسوب الذي يدرك معنى البيانات بصورة أخرى مختلفة ، فنظرة المبرمج إلى البيانات هي التصور المنطقي ، أما نظرة الجهاز هي التصور الفيزيائي .

- إذا تجاوزنا اختلافات تمثيل البيانات في الذاكرة تبعا لنوع البيانات فإن نظرة الحاسوب إلى البيانات تكاد تكون واحدة مهما اختلفت أساليب التنظيم و مستوياته ، فالذاكرة مكونة من مجموعة من المواضع المعنونة تتبع بعضها بعضا على نسق واحد ، فهي أشبه ما تكون بمصفوفة ذات بعد واحد .

٧ العمليات الأساسية التي تتم على التراكيب البيانية Data structure operations

- أهم العمليات التي تتم على التراكيب البيانية :

1) الاستقصاء Searching .

2) الاستعراض Traversal : ومن الحالات التي تقتضي القيام بمثل هذه العملية :
C طباعة محتويات أحد التراكيب البيانية ، A و القيام بتعداد القيم البيانية المخزنة ،
B والبحث عن أصغر أو أكبر قيمة .

3) الفرز Sorting .

4) الدمج Merging .

5) الإضافة والحذف Insertion and Deletion .

6) التحديث Updating .

(الوحدة الثانية)

٧ مبادئ تحليل الخوارزميات :

t أهمية تحليل الخوارزميات :

الخوارزميات هي الخطوات اللازمة لحل مسألة ما ، وقد تكتب هذه الخوارزمية باللغة العربية أو الإنجليزية .

t المقاييس التي نستخدمها بالمقارنة بين الخوارزميات :

- 1- مقدار وقت الحاسوب اللازمة لتنفيذها .
- 2- مساحة ذاكرة الحاسوب التي تحتاج إليها الخوارزمية .
- 3- وضوح الخوارزمية وبساطتها .

t وقت التنفيذ الحقيقي يعتمد على عوامل ليس لها علاقة بجودة الخوارزمية منها :

- 1) سرعة الحاسوب : إذ أن الوقت الحقيقي يعتمد على سرعة الحاسوب المستخدم لتنفيذ البرنامج .
- 2) كمية البيانات : إذ أنه من الطبيعي أن يعتمد الوقت الحقيقي على كمية البيانات المراد معالجتها ، فكلما ازدادت كمية البيانات ازداد وقت التنفيذ .
- 3) عوامل أخرى لها علاقة بطريقة تنفيذ الخوارزمية .

t تحليل الخوارزمية رياضياً :

مثال : خوارزمية تطبع عناصر مصفوفة وتجد مجموع هذه العناصر :

```
sum : = 0 ;  
for i = 1 to n do  
begin  
    sum : = sum + A [ i ] ;  
    write ( sum ) ;  
end ;
```

تستطيع التعبير عن عدد خطوات هذه الخوارزمية بدلالة اقتران رياضي بدلالة n ، فهناك خطوة واحدة قبل الدوران تنفذ مرة واحدة وخطوتان داخل الدوران تنفذان n من المرات ، لذا فإن عدد الخطوات اللازمة $T(n)$ لتنفيذ الخوارزمية : $T(n) = 1 + 2n$

- هناك طريقة رمزية (Notation) تدعى طريقة ترميز O الكبيرة لاستخلاص العوامل المهمة من التعبير عن كفاءة الخوارزمية.

مثال : استخدم طريقة ترميز O الكبيرة لتحليل الخوارزمية التالية :

```
for k: = 1 to N * N do
  begin
    writeln (k) ;
    for j: = 1 to N div 2 do
      begin
        m: = k * j ;
        writeln ( k:3 , j:3 , m ) ;
      end ;
    end ;
  end ;
```

الحل : الدورانين متداخلين ، فالعمليات الحرجة هي العمليات داخل الدورانين ، ولكون الدوران الداخلي يتكرر $N / 2$ و الدوران الخارجي يتكرر 2 من المرات فإن عدد مرات تنفيذ العمليات الحرجة هو $N / 2 * N^2$ ، وعليه فإن الخوارزمية هي $O (N^3)$.

t مقاييس تنفيذ مميزة ومتكررة :

- أكثر هذه المقاييس شيوعا :

$$O (1) < O (\log n) < O (n) < O (n \log n) \\ < O (n^2) < O (n^3) < O (2n)$$

1. الزمن الثابت (Constant computing time) : زمن الحوسبة الثابت يشار إليه بالعلاقة $O (1)$

أي أن الوقت المطلوب للعملية لا يتغير .

2. الزمن الخطي (Liner time) : الخوارزمية التي يشار إليها بالعلاقة $O (n)$ هي خوارزمية ذات زمن يتناسب طرديا مع حجم المشكلة ، أي مع أي زيادة تحدث على حجم البيانات .

3. الزمن اللوغاريتمي (Logarithmic time) : الخوارزمية ذات الكفاءة اللوغاريتمية والتي نشير إليها بالعلاقة $O (\log n)$ تقوم بعمل أكثر من الخوارزمية ذات الوقت الثابت ، وتحتاج وقتا أطول منها ولكنه أقل من الوقت الذي تستغرقه خوارزمية ذات وقت خطي .

(الوحدة الثالثة)

٧ التراكيب التجريدية :

t فوائد استخدام التراكيب التجريدية :

1. في حالة تغيير طريقة تمثيل و تنفيذ تركيبة بيانات معينة فإن البرامج التطبيقية الكبرى التي تستخدم تركيبة البيانات هذه لن تتأثر ، أي أنها لن تحتاج إلى عمل تعديلات عليها طالما أن العمليات المعرفة أصلا على تركيبة البيانات مازالت معروفة .
2. الاستخدام المتكرر للبرامج (Code Reuse) بدون الحاجة إلى كتابتها مرة أخرى .
3. تسهيل عمل فرق التصميم والبرمجة .

t التراكيب التجريدية :

هي تراكيب البيانات التي تستطيع استخدامها من خلال عمليات معينة معرفة على شكل إجراءات واقتارات على هذه التراكيب ، من دون الحاجة إلى معرفة تفاصيل تمثيل هذه التراكيب . على سبيل المثال : الأرقام الصحيحة في لغة الباسكال هي نوع من أنواع البيانات التجريدية بالنسبة لنا ، إذ أننا نستخدم هذا النوع من خلال عمليات معرفة عليها مثل : الجمع و الضرب والقسمة و الطرح و بدون أن نضطر إلى معرفة كيفية تمثيل الأعداد الصحيحة فعليا .

t تصميم التراكيب التجريدية وتنفيذها :

لإنشاء تركيبه تجريدية جديدة يجب المرور بمراحل . في المرحلة الأولى هي مرحلة التعريف حيث يتم التعريف بدقة تركيبة البيانات الجديدة ، ونحدد مواصفاتها قبل أن نفكر بتفاصيل البناء / أما المرحلة الثانية هي مرحلة التمثيل حيث نحدد تفاصيل التمثيل المناسبة كاستخدام المصفوفات أو القوائم المتصلة .

t تركيبة البيانات لها ثلاث عوامل يجب أخذها بعين الاعتبار :

- 1 (إعطاء وصف للعناصر المكونة لتركيبة البيانات .
- 2 (إعطاء وصف للعلاقة بين العناصر .
- 3 (إعطاء وصف للعمليات التي يتم تنفيذها على تركيبة البيانات .

٧ المجموعة باعتبارها تركيبة بيانات تجريدية (The Set Abstract Data Type) :

المجموعة هي عدد من الأشياء وغير المكررة المأخوذة من مدى (Universe) محدد من الأشياء ويحدد المدى بأصغر قيمة (First Value) وأكبر قيمة (Last Value) يمكن أن تنتمي إلى المجموعة . ولا يشترط أن تكون عناصر المجموعة مرتبة بأي ترتيب .

t العمليات التي تنفذ على المجموعات :

1. إنشاء المجموعة (SetCreate) : تنشأ كمجموعة خالية ويجب استخدام هذه التعليمة قبل استخدام المجموعة لأول مرة . وتحتاج في هذه المرحلة إلى كتابة ترويسة الإجراء الذي سينفذ هذه العملية ، والترويسة هي :

```
Procedure SetCreate(var S:SetType)
```

2. الانتماء إلى المجموعة (IsElementof) : تقرر فيما إذا كان عنصر ما منتما إلى المجموعة S أم لا ، والترويسة هي :

```
function IsElementOf(S:SetType;E:Universe):boolean;
```

3. تعيين المجموعات (SetAssign) : تعين هذه العملية قيمة المجموعة S إلى مجموعة أخرى T أي أن نجعلهما متساويتين . والترويسة هي :

```
Procedure SetAssign(S:SetType,var T:SetType);
```

4. التأكد من أن المجموعة خالية (SetEmpty) : تستخدم لفحص مجموعة E هل هي خالية أم لا . الاقتران البولياني يعيد القيمة True إذا كانت المجموعة خالية ، و False إذا لم تكن خالية . والترويسة هي :

```
function SetEmpty(S:SetType):boolean;
```

5. التأكد من مساواة المجموعات (SetEqual) : تستخدم لفحص فيما إذا كانت المجموعتان S , T متساويتين . والترويسة هي :

```
function SetEqual(S,T:SetType):boolean;
```


6. فحص المجموعة الجزئية (SubSetof) : تستخدم لفحص فيما إذا كانت المجموعة S هي مجموعة جزئية في المجموعة T ، والترويسة هي :

```
function SubSetOf(S,T:SetType):boolean;
```

7. اتحاد المجموعات (Union) : تستخدم لإيجاد المجموعة T وهي مساوية لإتحاد المجموعتين R , S والترويسة هي :

```
procedure Union(R,S:SetType; var T : SetType);
```

8. تقاطع المجموعات (Intersection) : تستخدم لإيجاد المجموعة T وهي مكونة من العناصر الموجودة في كل من المجموعتين R , S والترويسة هي :

```
procedure Intersection(R,S:SetType ; var T : SetType);
```

9. فرق المجموعات (Difference) : تستخدم لإيجاد المجموعة T المكونة من العناصر الموجودة في المجموعة R وليست موجودة في المجموعة S والترويسة هي :

```
procedure Difference(R,S:SetType ; var T : SetType );
```

10. إضافة عنصر إلى المجموعة (AddElement) : تستخدم لإضافة العنصر U من المدى Universe إلى المجموعة S ، والترويسة هي :

```
procedure AddElement( var S:SetType ; U : Universe );
```

11. إزالة عنصر من المجموعة (RemoveElement) : تستخدم لإزالة العنصر U من المجموعة S ، والترويسة هي :

```
procedure RemoveElement( var S:SetType ; U : Universe );
```

12. طباعة عناصر المجموعة (SetDisplay) : يقوم بعرض العناصر المنتمية إلى المجموعة على شاشة العرض ، والترويسة هي :

```
procedure SetDisplay ( S:SetType );
```

t أمثلة على المجموعات :

- (1) إنشاء المجموعة (SetCreat) : إنشاء مجموعة خالية وتخزن القيمة False في كل موقع من مواقع المصفوفة :

```
procedure SetCreat(var S:SetType);  
var I: Universe ;  
begin  
  for I:= FirstValue to Lastvalue do  
    S[I] := false  
end ; {SetCreate}
```

- (2) الانتماء إلى المجموعة (IsElementOf) : إعادة القيمة البوليانية True إذا كان العنصر E منتميا إلى المجموعة S والقيمة False إذا لم يكون عنصرا في المجموعة :

```
procedure IsElementOf (s:SetType;E:universe):boolean;  
begin  
  IsElementOf := S[E];  
end ; {iselement}
```

- (3) تعيين المجموعات (SetAssign) : أكتب برنامج لجعل قيمة المجموعة T مساوية لقيمة المجموعة S :

```
procedure SetAssign (S:SetType;var T:SetType);  
var  
  I : Universe ;  
begin  
  for I := FirstValue to LastValue do  
    T[I]:= S[I];  
end ; {SetAssign}
```

4) التأكد من أن المجموعة خالية (SetEmpty) : تكون المجموعة خالية إذا كانت كل القيم المخزنة في المصفوفة هي false و إلا فإنها لا تكون خالية ، وعليه يجب أن يعيد الاقتران القيمة false :

```
function SetEmpty(S:SetType):boolean;  
var  
  I:Universe;  
begin  
  SetEmpty:=true;  
  for I:=FirstValue to LastValue do  
    if S[I]=true then  
      SetEmpty:=false;  
  end; {SetEmpty}
```

5) التأكد من مساواة المجموعات (SetEqual) : أكتب برنامج لاقتران بولياني لفحص إذا كانت المجموعتان S , T متساويتين :

```
function SetEqual (S,T:SetType):boolean;  
var  
  I:Universe;  
begin  
  SetEqual:=true;  
  for I:=FirstValue to LastValue do  
    if S[I]<>T[I] then SetEqual:=false;  
  end; {SetEqual}
```

6) فحص المجموعة الجزئية (SubsetOf) : تكون المجموعة S مجموعة جزئية من T إذا

كان كل موقع في المصفوفة الممثلة للمجموعة S يحتوي على القيمة true أيضا :

```
function SubsetOf(S,T:SetType):boolean;  
var  
    I:Universe;  
begin  
    SubsetOf:=true;  
    for I:=FristValue to LastValue do  
        if S[I] and not T[I] then  
            SubsetOf:=false;  
end;
```

7) اتحاد المجموعات (Union) : لإيجاد المجموعة T التي هي حاصل اتحاد المجموعتين

S,R علينا أن نضع بها كل عنصر موجود في المجموعة R أو موجود في المجموعة S :

```
procedure Union(R,S:SetType;var T:SetType);  
var  
    I:Universe;  
begin  
    for I:=FirstValue to LastValue do  
        T[I]:=R[I]or S[I];  
end;{Union}
```

8) تقاطع المجموعات (Intesection) .

9) فرق المجموعات (Difference) .

10) إضافة عنصر إلى المجموعة (AddElement) .

11) حذف عنصر من المجموعة (RemoveElement) .

12) طباعة عناصر المجموعة (SetDisplay) .

(الوحدة الرابعة)

٧ السلاسل الرمزية :

t السلاسل الرمزية باعتبارها تراكيب تجريدية Strings As Abstract Data Type :

السلسلة الرمزية String هي سلسلة من الرموز Characters مرتبه بطريقة خطية حيث أن لكل عنصر ترتيبا معينا .

‘ Ali Ahmad ’

t أمثلة على السلاسل الرمزية :

‘ AbGt678&*()# ’

t العمليات المرتبطة بالسلاسل الرمزية :

1- إنشاء السلسلة الرمزية (StringCreate) : يستخدم قبل استخدام السلسلة لأول مرة بهدف تهيئة السلسلة الرمزية للإستخدام بطريقة صحيحة ، وطبيعة الخطوات التي يقوم بها تعتمد إلى حد كبير على طريقة تمثيل السلسلة الرمزية .

2- قراءة السلسلة الرمزية (ReadString) : إجراء يقوم بقراءة السلسلة الرمزية S من جهاز الإدخال . و الترويسة هي :

Procedure ReadString (Var S:StringType)

3- كتابة السلسلة الرمزية (WriteString) : إجراء يقوم بكتابة السلسلة الرمزية S على جهاز الإخراج . و الترويسة هي :

Procedure WriteString (S:StringType)

4- إسناد السلاسل الرمزية (StringAssign) : عملية إسناد سلسلة رمزية S إلى متغير T وهو متغير سلسلي رمزي ، بحيث تصبح تلك السلسلة قيمة لذلك المتغير وللإجراء الترويسة التالية :

Procedure StringAssign(S:StringType;Var T:StringType)

5- إيجاد طول السلسلة الرمزية (StringLength) : وهي عملية تحسب عدد الرموز في السلسلة S وهي دالة (اقتران) لها الترويسة التالية :

```
Function Length (S:StringType):StringLengthRange;
```

6- وصل السلاسل الرمزية (Concatenate) : عملية تستخدم لوصل سلسلتين بحيث تصبحا سلسلة واحدة تتكون من رموز السلسلة الأولى S مضافا إليها رموز السلسلة الرمزية T ، والترويسة هي :

```
Procedure concatenate(Var S:StringType;T:StringType)
```

مثال : إذا كانت قيمة *First* هي 'Ali' وقيمة *Second* هي 'Ahmad' فإن نتيجة استدعاء *concatenate* هي :

```
Procedure concatenate(First,Second)  
First= ' Ahmad Ali '
```

7- استخراج قطع من سلسلة رمزية (Substring) : هي عملية تستخدم لاستخراج نسخة عن مقطع في سلسلة رمزية ، ولعمل ذلك تحتاج إلى تحديد موقع أول حرف في المقطع START وعدد أحرف المقطع Len ، والترويسة هي :

```
Procedure Substring (S:StringType Start: StringRange;  
Len: StringLengthRange ; Var T:String Type);
```

8- البحث عن سلسلة رمزية في سلسلة أخرى (StringSearch) : هي عملية تحتاج إليها لمعرفة فيما إذا كانت سلسلة رمزية معينة Sub تظهر في سلسلة أخرى Master كسلسلة جزئية ، وتحدد هذه العملية مكان وجود هذه السلسلة Sub في السلسلة الكلية Master وتعيد لنا رقم هذا المكان ، وإذا لم تظهر Sub في Master فإن القيمة المعادة هي 0 للإشارة إلى عدم وجود Sub في Master ، والترويسة هي :

```
Function StringSearch ( Master,Sub:StringType;  
Start:StringRange):StringLengthRnge;
```

9. إدخال سلسلة رمزية في سلسلة أخرى (StringInsert) : وتستخدم هذه العملية عند الحاجة إلى إدخال سلسلة رمزية T في أخرى S ، بحيث تصبح سلسلة جزئية فيها ، وعلى المستخدم أن يحدد مكان الإدخال Place ، والترويسة هي :

```
Procedure StringInsert (Var S:StringType;T:StringType;  
Place : StringRange);
```

10. حذف مقطع من سلسلة رمزية (StringDelete) : وتستخدم لحذف مقطع من سلسلة رمزية ، وعلى المستخدم أن يحدد عند استدعاء هذه العملية الموقع START الذي يبتدئ عنده المقطع وعدد أحرف ذلك المقطع Number ، والترويسة هي :

```
Procedure StringDelete(Var S:StringTypeStart StringRange;  
Number:StringLengthRange);
```

11. فحص فيما إذا كانت سلسلتان رمزيتان متساويتين (StringEqual) : تعيد هذه العملية القيمة true إذا كانت السلسلتان S و T متساويتين ، وتعيد false إذا لم تكونا متساويتين . والترويسة هي :

```
Function StringEqual (S, T:StringType):boolean ;
```

12. فحص فيما إذا كانت سلسلة رمزية تسبق أخرى حسب الترتيب الأبجدي : تعيد true إذا كانت السلسلة تسبق السلسلة T حسب الترتيب الأبجدي للحروف ، وحسب قيم ASCII لجميع الرموز ، والترويسة هي :

LessThan

```
Function LessThan (S, T:StringType):boolean;
```

13. فحص فيما إذا كانت سلسلة رمزية تأتي بعد أخرى (GreaterThan) : وتعيد لنا هذه العملية true فيما إذا كانت السلسلة S تلي السلسلة T حسب الترتيب الأبجدي والترويسة هي :

```
Function GreaterThan (S, T:String): boolean;
```


t تنفيذ عمليات السلسلة الرمزية باستخدام أسلوب الطول الثابت :

1) إنشاء سلسلة رمزية StringCreate : يجعل طول السلسلة صفراً ، والترويسة :

```
procedure StringCreat(var S:SetType);  
begin  
    S.Len:=0;  
end ; {StringCreate}
```

2) قراءة السلسلة الرمزية ReadString :

```
procedure ReadString ( var S:StringType);  
var  
    i:StringLengthRange ;  
begin  
    i:=0;  
    while not eoln and (I<=MaxString)do  
        begin  
            i:=I+1  
            read(s.data[i]);  
        end; {while}  
    readln;  
    s.Length:=I;  
end; {ReadString}
```

يقوم هذا الإجراء بقراءة السلسلة من سطر واحد لذلك فهو يحتوي على دوران يتوقف إذا انتهى السطر المدخل أو إذا إزداد عدد الرموز المدخلة عند أكبر عدد مقبول MaxString وداخل الدوران نقرأ السلسلة رمزا رمزا ، وتخزن في المصفوفة الرمزية data وتزداد قيمة العداد الذي يعد عدد الرموز المقروءة ، وعند انتهاء الدوران يخزن عدد الرموز المقروءة i في الحقل Length .

3) كتابة السلسلة الرمزية WriteString :

```
procedure WriteString (S: StringType);  
begin  
    Wrtieln (S.data);  
end;
```

4) إسناد السلاسل الرمزية StringAssign :

```
procedure StingAssign (S:StringType; Var T:StringType);  
  
Var  
  
    i = StringRange ;  
  
begin  
  
    for I = 1 to MaxString do  
  
        T.data [I]: S.data [I];  
  
        T.length: S.Length;  
  
end ; {StringAssign}
```

إجراء يقوم بنسخ المصفوفة S.data في T.data عنصرا عنصرا . ثم يجعل طول السلسلة T مساويا لطول السلسلة S .

5) إيجاد طول السلسلة الرمزية Length :

```
Function Length (S:StringType): StringLengthRange;  
  
begin;  
  
    length :=S.Length;
```

6) وصل السلاسل الرمزية Concatenate :

```
Procedure concatenate (Var S:StringType;T:StringType);  
  
Var  
  
    i:StringRange;  
  
begin  
  
    for I:=to T.length do  
  
        S.data [I+S.Length]:=T.data[I];  
  
        S.Lenght:=S.Length+T.Length;  
  
end;
```

يقوم بنسخ السلسلة T في S ابتداء من آخر موقع في S ، ثم يقوم بتعديل طول السلسلة S بحيث يصبح مساويا للطول القديم زائد طول السلسلة T .

7) استخراج مقطع من سلسلة رمزية SubString :

```
Procedure substring (var S:StringType;Start:StartingRange;  
                    len:StringLengthRange;  
                    var T:StartingType);  
  
Var  
  
    i:integer;  
  
begin  
  
    for i:=1 to len do  
  
        T.data[i]:=S.data [Start+i-1];  
  
    T.length:=len;  
  
end;
```

8) البحث عن سلسلة رمزية في سلسلة أخرى : StringSearch

```
Function StringSearch (Master,Sub:StringType;  
                      Start:StringRange):  
                      StringLengthRange;  
  
Var  
    i,j:integer;  
    found:boolean;  
  
begin  
    i:=Start;  
    found:=false;  
    While (I<=Master.length) and not found do  
        begin  
            j:=1;  
            While (Master.data[I+j-1]=Sub.data[j]) and  
                not found  
            do  
                if j= Sub.length then  
                    found:=true  
                else  
                    j:=j+1;  
                if not found then I:=I+1;  
            end; {While}  
        if found then  
            StringSearch:=I  
        else  
            StringSearch:=0;  
        end; {StringSearch}
```

يقوم هذا الإجراء بمقارنة عناصر السلسلة Sub بعناصر السلسلة Master ابتداءً بالموقع Start في Master. فإن توافقت عناصرهما جميعاً يتوقف الدوران، ويعيد الإجراء موقع Sub في Master. وإن لم يتوافقا تعاد الكرة ولكن ابتداءً من الموقع Sub+1 وهكذا، حتى يتوافقا أو نتأكد من أن Sub لا يمكن أن تكون سلسلة جزئية في Master.

9 إدخال سلسلة رمزية في سلسلة أخرى StringInsert :

```
Procedure StringInsert (Var S:StringType;T:StringType ;
                        Place:StringRange;
Var
    i:integer;
begin
    if(place<=S.Length)and
        (S.length+T.length<=Maxstring)then
        begin
            for i:S.length+T.length downto place do
                S.data[i]:=S.data[i-T.length];
            for i:=1 to T.length do
                S.data[Place+i-1]:=T.data[i];
            S.length:=S.length+T.length;
        end;{if}
    end;{StringInsert}
```

يقوم هذا الإجراء بالتأكد أولا من أن عملية الإدخال عملية صحيحة بمعنى أن مكان الإدخال (أقل من طول S) وأن ناتج عملية الإدخال سيبقى سلسلة رمزية ذات طول مناسب أي يمكن أن تخزن في المصفوفة الرمزية ذات الطول Maxstring. إن لم يتحقق أي من هذين الشرطين فإن عملية الإدخال غير صحيحة ولا يتم تغيير أي شيء.

أما إن تحقق الشرطان فإن هناك ثلاث خطوات رئيسية يجب أن تنفذ :

أولا: يجب عمل فراغ في السلسلة S لوضع السلسلة T وذلك بإزاحة الرموز الموجودة في الموقع Place في S إلى اليمين بمقدار طول السلسلة T وهذا يتم في دوران for الأول.

ثانيا: يتم نسخ عناصر السلسلة T رمزا رمزا إلى السلسلة S. وهذا ما يتم من خلال دوران for الثاني.

ثالثا: يجب أن يتغير طول السلسلة S بحيث تصبح مساوية لطول السلسلة بعد الإضافة وهو الطول القديم زائد طول السلسلة T.

10) حذف مقطع من سلسلة رمزية StringDelete :

```
Procedure StringDelete (Var S:StringType;Start:StringRange;
                        Number:StringRange);

var
    i:integer;
begin
    if(Start<=S.length)and (Start+Number <= S.length+1)
then
    {the operation is legal}
    begin
        for i:=Start to MaxString-Number do
            S.data[i]:=S.data[i+Number];
        S.length:=S.length - Number;
    end;
end; {StringDelete}
```

11) فحص فيما إذا كانت سلسلتان رمزيتان متساويتين StringEqual :

```
Function StringEqual (S,T:StringType):boolean;
begin
    StringEqual:=S.data=T.data;
end; {Stringequal}
```

12) فحص فيما إذا كانت سلسلة رمزية تسبق أخرى حسب الترتيب الأبجدي :

```
Function LessThan(S,T:StringType):boolean;
begin
    LessThan:= S.data < T.data ;
end;
```

13) فحص فيما إذا كانت سلسلة رمزية تأتي بعد سلسلة أخرى :

```
Function GreaterThan (S,T:StringType):boolean;
begin
    GreaterThan:= S.data > T.data ;
end;
```

(الوحدة الخامسة)

٧ المكدرات Stacks :

t المبدأ العام الذي يقوم عليه المكدر هو أن الإضافة و الحذف يجريان عند طرف واحد فالمكدر ما هو إلا قائمة من القيم مخزنة بأسلوب معين من أساليب تمثيل القوائم و تعمل وفق مبدأ "من يأتي آخر يغادر أولاً" . ومعنى ذلك أن آخر قيمة تضاف إلى المكدر هي أول قيمة تحذف منه ، ويوصف هذا بالكلمة (LIFO) Last In First Out ، وأهم خصائص المكدر :-

- 1- يتسم المكدر بالديناميكية والحركة .
- 2- يوفر المكدر إمكانية الوصول المباشر ، إلا أن هذا الوصول محدود بعنصر واحد وهو قيمة المكدر ، كما أن الوصول إلى العناصر الأخرى مرهون بعمليات الإضافة والحذف push and pop ، فكلما زادت عمليات الحذف اقترب العنصر من القمة ، وكلما زادت عمليات الإضافة ابتعد العنصر عن القمة .
- 3- إذا تساوت عمليات الإضافة وعمليات الحذف فإن المكدر يصل إلى وضع يصبح معه خالياً من القيم .
- 4- طبيعة عمل المكدر لا تستلزم وجود أكثر من مؤشر واحد للإشارة إلى مقدمة المكدر Top .

t تمثيل المكدرات في الذاكرة يمكن أن يستخدم أحد الأسلوبين :

- الأول هو التمثيل التتابعي .

- والثاني هو التمثيل المتصل .

t العمليات الخاصة بالمكدسات :

1. إنشاء مكدي StackCreate :

```
Procedure StackCreate (var S:Stack);
```

2. فحص حالة الامتلاء أو الفأض StackFull :

```
Function StackFull (S:Stack):Boolean ;
```

3. فحص إذا كان المكدي خاليا StackEmpty :

```
Function StackEmpty (S:Stack):Boolean;
```

4. عملية الإضافة Push :

```
Procedure Push (var S : Stack ; var Element : StackData);
```

5. عملية الحذف Pop :

```
Procedure Pop (var s : Stack ; var Element : StackData);
```

t تنفيذ العمليات الخاصة بالمكدسات :

1) إنشاء المكس StackCreate :

```
Procedure stackCreate (var s:stakc)
begin
    S.Top:=0
end;
```

2) فحص حالة الفائض (الامتلاء) StackFull :

```
Function StackFull (S:Stack):boolean;
begin
    S.Top:=0
end;
```

3) فحص إذا كان المكس خاليا StackEmpty :

```
Function StackEmpty (S:Stack):boolean;
begin
    StackEmpty:=(S.Top=0)
end;
```

(4) عملية الإضافة Push :

```
Procedure Push (var S:Stack ; Element : StackData);  
begin (*Push*)  
    If S.Top=N Then  
        writeln ('the stack is full')  
    else begin  
        S.Top:=S.Top+1;  
        S.Data [S.Top]:=element;  
    end;  
end;
```

(5) عملية الحذف Pop :

```
Procedure pop (var S:Stack ; var element : StackData );  
begin (*pop*)  
    If S.Top=0 then  
        Writeln ('Stack is empty')  
    Else begin  
        Element := S.Data[S.Top] ;  
        S.Top:= S.Top - 1 ;  
    end;  
end;
```