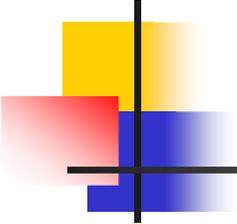


# LIF1 : Algorithmique et Programmation C

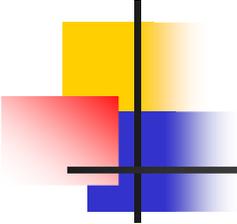
Introduction à l'algorithmique



# Coordonnées et site WEB

---

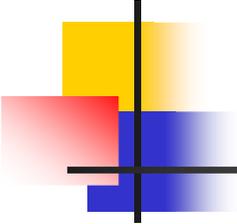
- Responsable de L'UE :
  - Elodie DESSEREE
  - Batiment Nautibus (2<sup>ème</sup> étage)
  - Tel : 04.72.44.81.92
  - Mél : [elodie.desseree@liris.cnrs.fr](mailto:elodie.desseree@liris.cnrs.fr)
- Responsables d'amphis :
  - Jacques BONNEVILLE (séquence 4 à la Doua)
  - Elodie DESSEREE (séquence 5 à la Doua)
- Site WEB de l'UE (pour infos pratiques, supports, corrections, ...)
  - ➔ <http://www710.univ-lyon1.fr/~edessere/LIF1/>



# Objectifs de la séance

---

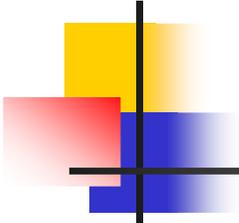
- Replacer l'UE LIF1 dans son contexte Universitaire et définir ses objectifs.
- Les modifications dues au Plan Réussite en Licence
- Apprendre les rudiments du fonctionnement d'un ordinateur.
- Apprendre et manipuler le langage algorithmique.



# Plan

---

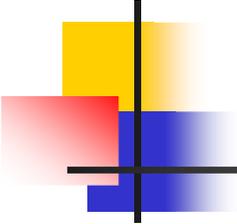
- LIF1 : informations pratiques
- LIF1 / PCI / Autres UE informatiques
- Objectifs du module LIF1
- Fonctionnement interne d'un ordinateur
- Définition de l'algorithmique
- Syntaxe algorithmique
- Organisation de l'UE
- Environnement de travail



# Le Plan Réussite en Licence

---

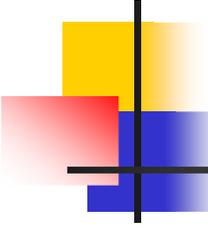
- Mise en place rentrée 2008
- Référent Pédagogique (~prof principal) qui suit votre évolution (2 rencontres dans le semestre)
- UE en 100% Contrôle Continu → pas de seconde session d'examen
- Calendrier adapté (contrôle terminal la semaine du 17 janvier)
- Heures d'enseignements supplémentaire (2 séances de TD de 1h30)
- Séances de soutien (sur avis du chargé de TD, de TP et du responsable d'UE) : 3 séances de 1h30 dans le semestre
- **Harmonisation** des notes en fin de semestre



# Référents Pédagogiques

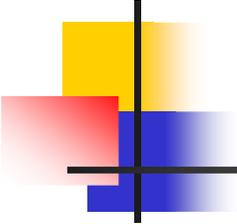
---

- 4 en informatique
  - Sylvain BRANDEL
  - Nathalie GUIN
  - Nicolas LOUVET
  - Florence ZARA
- 3 en mathématiques
  - Thomas BLOSSIER
  - Sébastien GAUTHIER
  - Dominique REYNAUD



# Modalité de Contrôle des Connaissances (MCC)

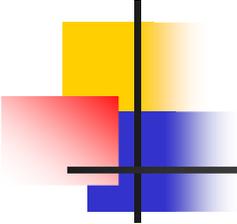
- En TD :
  - Un contrôle à chaque séance (11 séances)
    - Une question de cours (5 minutes)
    - 1 ou 2 exercices type TD (15-20 minutes)
  - Rendu des notes systématique la semaine suivante
- En TP : 4 notes (séances paires) un exercice noté en début de séance (15 min)
- Contrôle à mi-semestre
  - Épreuve de 1h sans document, non anonyme
  - Corrigée par les chargés de TD
  - mardi 2 novembre ou mercredi 3 novembre
- Contrôle terminal
  - Épreuve de 2h sans document, anonyme
  - Questions de cours, algorithmes, programmes C



# Infos pratiques

---

- Début des TDs : semaine du 20 septembre
  - 13 séances → presque toutes les semaines
  - 2 séances la semaine prochaine
- Début des TPs : semaine du 27 septembre (8 séances → regarder site pour voir planning)
- Contrôle à mi-semester : 2 ou 3 novembre
- Contrôle terminal : semaine du 17/01/10
- Environnement de travail
  - Windows (cf PCI : TP1 environnement)
  - Répertoire utilisateur W:
- Outils complets :
  - Dev-Cpp (gratuit)
  - Microsoft Visual C++ (logiciel payant)



# Autres UE informatiques

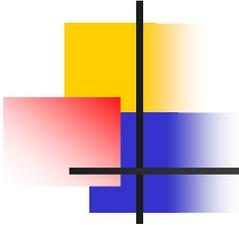
---

## ■ Au L1

- PCI : concepts informatiques généraux (bureautique, outil internet, réseaux, messagerie, création de pages WEB, ...)
- LIF2 : bases physiques de l'informatique
- LIF3 : programmation fonctionnelle et récursive (Scheme), logique, réutilisation des notions vues en LIF1

## ■ Au L2

- LIF4 : base de données, réseaux
- LIF5 : algorithmique / programmation avancés (suite LIF1)
- LIF6 : architecture matérielle
- LIF7 : conception et réalisation d'applications



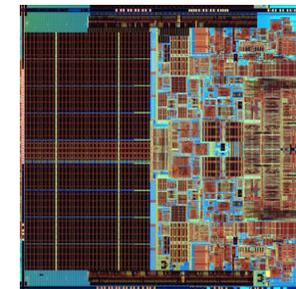
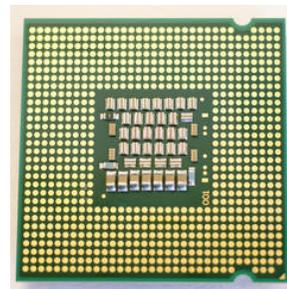
# Objectifs de l'UE

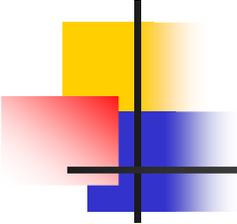
---

- Analyser un problème,
- Le formaliser
- Concevoir une solution (algorithme)
- Programmer l'algorithme
- Exécuter le programme sur un ordinateur

# Composition d'un ordinateur

- Vision **simpliste** du contenu d'un ordinateur
  - Processeur : effectue les opérations
  - Mémoire(s), disques : stockage données, instructions
  - ...
- Effectue des opérations à partir de données
- Vues d'un processeur



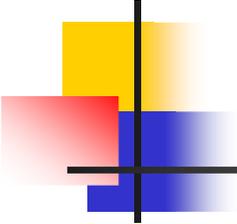


# Pourquoi programmer ?

---

- Programmation existe partout
  - Magnétoscope
  - Réveil
  - Digicode ...
- Besoin d'effectuer des nouvelles tâches → besoin d'écrire des programmes nouveaux
  - Par non informaticien : formalisation en français
  - Par informaticien : langage compréhensible par lui et la machine

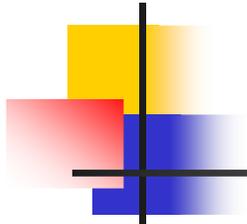




# Le langage de programmation

---

- Langage commun entre
  - Le programmeur
  - Le processeur : traduit en assembleur puis en code machine
- Grande diversité
  - Langage C/C++ (LIF1, ce semestre)
  - Scheme (LIF3, prochain semestre)
  - Netlogo (PCI : TP 12 )
  - Python, Java, Matlab, Mathematica, macros word / excel (écrites en Visual Basic for Applications VBA)...



# Du problème au programme

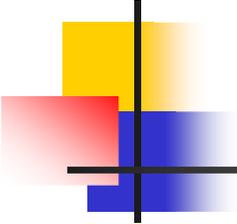
- Besoins exprimés en français (cahier des charges)
- Traduction dans un langage "universel" = algorithmique intermédiaire
- Traduction de l'algorithme en programme C
- Puis en code assembleur
- Puis en code machine compréhensible par le processeur



Non informaticien

informaticien

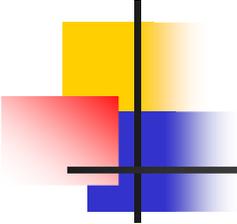
processeur



# Algorithme : définition

---

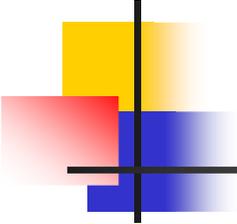
- Un algorithme est une méthode
  - Suffisamment générale pour permettre de traiter toute une classe de problèmes
  - Combinant des opérations suffisamment simples pour être effectuées par une machine
- Pour un problème donné, il peut y avoir plusieurs algorithmes ou aucun
- Algorithmique : langage abstrait et non ambiguë



# Algorithme : propriétés

---

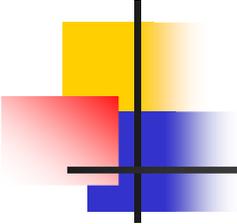
- Solution correcte au problème à résoudre
- Explication aussi courte que possible
- Solution rapidement trouvée
  - Complexité en temps
- Solution utilisant un minimum de place mémoire
  - Complexité en espace



# Algorithme : méthodologie

---

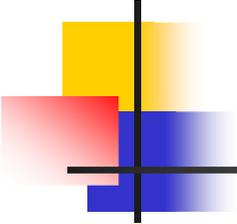
- Trois étapes caractérisent la résolution d'un problème
  - **comprendre la nature du problème** posé et préciser les **données** fournies ("entrées" ou "**input**" en anglais)
  - **préciser les résultats** que l'on désire obtenir ("sorties" ou "**output**" en anglais)
  - **déterminer le processus de transformation** des données en résultats.
- Ces trois étapes ne sont pas indépendantes et leur ordre peut être modifié.



# Algorithmique / langage programmation

---

- Un algorithme est
  - Une **suite d'instructions élémentaires** décrites dans un langage universel exécutées de manière **séquentielle**
  - Indépendant du langage de programmation
- Un langage de programmation
  - Est un langage commun entre machine et programmeur
  - Implante ou réalise un algorithme



# La variable / la constante

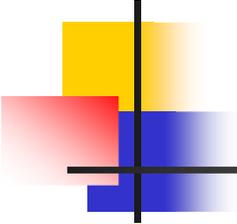
---

## ■ Une **variable**

- peut contenir un entier, un réel, un caractère...
- associe un nom ou symbole à une valeur
- sa valeur peut éventuellement varier au cours du temps

## ■ Une **constante**

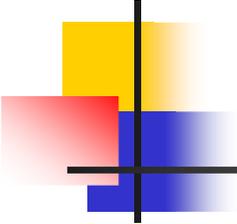
- A une valeur fixée au début du programme qui ne change pas
  - $\text{PI} = 3.14159\dots$



# Le type des données

---

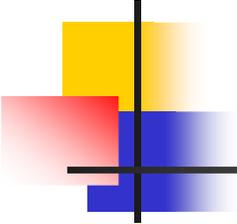
- une variable a un type caractérisant la valeur qu'elle contient
- Types utilisés en algorithmique :
  - Caractère : `'c'` , `'a'` , `'-'` , `'!'` ...
  - Entier : 3 0 -3 -789
  - Réel : 0 3,345 -7,678
  - Booléen VRAI / FAUX
  - ...



# La déclaration des variables

---

- la *déclaration* permet de donner un nom à la variable
- éventuellement de lui associer un type, ainsi qu'une valeur initiale,
- Exemples
  - indice : entier permettra de déclarer une variable "indice" de type entier
  - Est\_majuscule : booléen permettra de déclarer une variable booléenne
- La variable doit avoir un nom aussi évocateur que possible de son contenu



# L'affectation

---

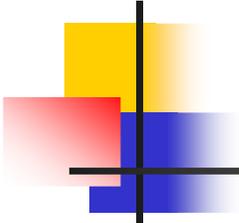
- Attribue une valeur à une **variable**
- Symbolisée en algorithmique par le symbole " $\leftarrow$ "
- La valeur peut être
  - le résultat d'une expression

**variable  $\leftarrow$  expression**

**var1  $\leftarrow$  a + 2\*racine(15)**

- Une valeur numérique

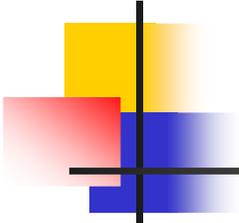
**a  $\leftarrow$  2** (variable a contient le valeur 2)



# Opérations sur les variables

---

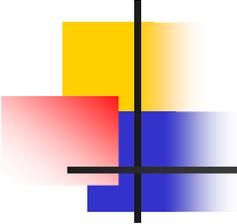
- Affectation : variable  $\leftarrow$  expression
- La variable contient la valeur de l'expression
- Cette valeur est conservée jusqu'à la prochaine affectation
- Une variable peut apparaître dans une expression,
- elle sera remplacée par la valeur qu'elle contient au moment du calcul de l'expression



# Contenu d'une variable

---

- Pour pouvoir stocker la valeur et vérifier qu'une variable est correctement utilisée,
- une variable a un type
- Un type est :
  - un domaine de valeurs (ensemble des valeurs possibles)
    - Entiers, réels
    - Booléen
    - caractères
  - un ensemble d'opérations pour manipuler ces valeurs
    - Addition, soustraction, multiplication, ...
    - Opérations logiques
    - Concaténation, substitution, ...



# L'instruction, la séquence

---

- Instruction :
  - Opération élémentaire
  - Comprise et exécutée par le processeur
- Séquence :
  - Suite d'instructions
  - Délimitée par **Début** et **Fin** (→ **bloc**)

**Début**

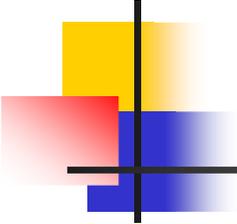
instruction1

instruction2

...

instructionN

**Fin**



# La conditionnelle

---

**Si** condition **alors**

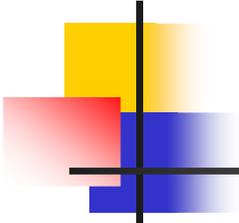
instruction(s)

**Sinon**

instruction(s)

**FinSi**

- condition = expression booléenne (vrai/faux)
  - Élémentaire
  - Complexe (conjonction, négation ou disjonction de conditions élémentaires et/ou complexes)



# La conditionnelle : exemples

- Exemple 1 sans "sinon"

**Si** (A>2) **alors**  
    b←A\*3

**FinSi**

- Partie sinon facultative : il n'y a pas nécessairement de traitement à effectuer.

- Condition

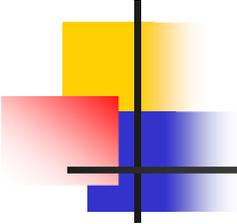
- Exemple 2 avec "sinon"

**Si** ((A<10) **et** (B>racine(A\*5))) **alors**  
    B←A\*3  
    A← A+B

**Sinon**

    A←A+2  
    B←A\*B

**FinSi**



# Itérative : boucle conditionnelle

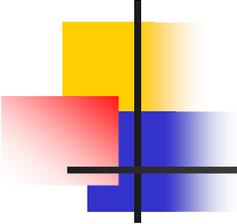
---

- Permet de réitérer une instruction ou une suite d'instructions jusqu'à ce qu'une condition ne soit plus vraie
- Condition évaluée avant d'effectuer les instructions

**TantQue** condition **faire**

instruction(s)

**FinTantQue**



# Boucle conditionnelle : exemple

---

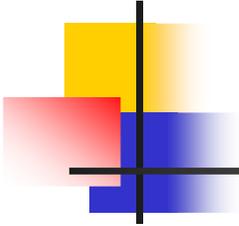
**TantQue**  $i < 10$  **faire**

$a \leftarrow a * i$

$i \leftarrow i + 1$

**FinTantQue**

- instruction qui modifie la condition pour éviter les boucles infinies



# Boucle inconditionnelle : pour

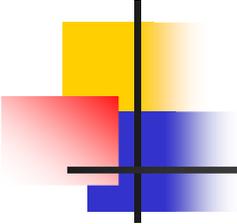
---

- Cas particulier du TantQue

**Pour** compteur **allant de ... à ... par pas de ... faire**  
instruction(s)

**FinPour**

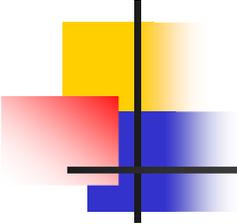
- Permet de répéter un nombre connu de fois une suite d'instructions



# Boucle inconditionnelle : exemples

---

- Compter de 1 à 10 (incrémentation)  
**a** ← 0  
**Pour i allant de 1 à 10 par pas de 1 faire**  
    **a** ← a + i  
**FinPour**
- Compter de 10 à 1 (décrémentation)  
**a** ← 0  
**Pour i allant de 10 à 1 par pas de -1 faire**  
    **a** ← a + i  
**FinPour**
- Compter de deux en deux  
**a** ← 0  
**Pour i allant de 0 à 10 par pas de 2 faire**  
    **a** ← a + i  
**FinPour**



# Les entrées / sorties

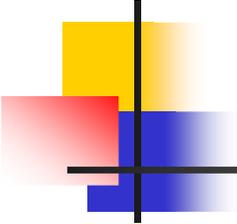
---

- Assurent la communication programmeur / machine
- Données du problème (utilisateur → machine)

**Lire** (valeur) ou **Saisir** (Valeur)

- Résultats affichés à l'écran (machine → utilisateur)

**Afficher** (valeur) ou **Ecrire** (Valeur)



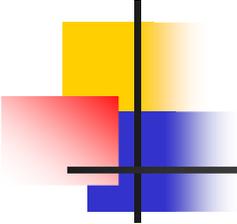
# La condition

- Apparaît dans les "Tant Que"
- Variable booléenne qui renvoie comme valeur **VRAI** ou **FAUX**
- Combinaison de conditions : conjonction (**ET**), disjonction (**OU**), négation (**NON**)
- Tables de vérité

X	Y	X et Y
V	V	V
V	F	F
F	V	F
F	F	F

X	Y	X ou Y
V	V	V
V	F	V
F	V	V
F	F	F

X	Non X
V	F
F	V



# Exemple 1 : calcul du produit

---

- On veut calculer le produit de a par b et stocker le résultat dans une variable C
- En algorithmique on écrira :

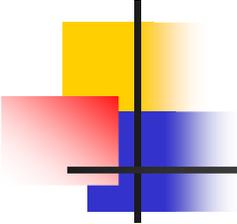
a,b,c : réels

$c \leftarrow a * b$

déclaration des variables

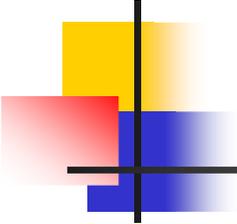
stockage du résultat du

calcul  $a * b$  dans la variable c



## Exemple 2 : calcul du produit

- Dans cet algorithme, on n'utilisera pas la multiplication !!
- Raisonnement :  $5 * 4 = \underbrace{5 + 5 + 5 + 5}_{4 \text{ fois}}$
- Généralisation :  $a * b = a + a + \dots + a$  (b fois)
- Formalisation : tant qu'on n'a pas ajouté **b** fois **a**, on ajoute **a** à la somme



## Exemple 2 : calcul du produit

---

- Programme "complet" tel que vous aurez à les écrire dans le TD1.
- Traduction algorithmique avec un tant que

### Début

a, b, somme : entiers

afficher ("donnez a et b")

**lire** (a)

**lire** (b)

somme ← 0

**TantQue**  $b \neq 0$  **faire**

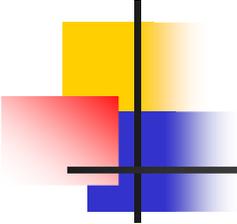
    somme ← somme + a

    b ← b - 1

**FinTantQue**

Afficher (somme)

**Fin**



# Exemple 2 : calcul du produit

- Traduction algorithmique avec un "pour"

## Début

```
a, b, somme : entiers      /*mise en commentaires*/  
somme ← 0                 /* initialisation de la somme à 0 */
```

```
afficher ("donnez a et b")
```

```
lire (a)
```

```
lire (b)
```

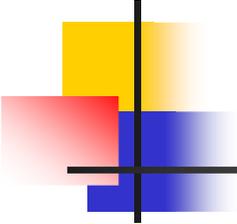
```
Pour i allant de 1 à b par pas de 1 faire
```

```
    somme ← somme + a
```

```
FinPour
```

```
Afficher (somme)
```

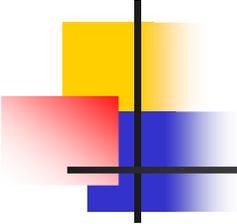
```
Fin
```



## Exemple 3 : minimum

---

- Détermination de la plus petite de 2 valeurs données par l'utilisateur
- Étapes de l'algorithme
  - Déclarer les variables à utiliser
  - Demander et saisir les valeurs de l'utilisateur
  - Comparer les deux valeurs
    - Utilisation d'une conditionnelle SI
  - Afficher la plus petite des deux



## Exemple 3 : minimum

---

### Début

a,b : entier

**afficher** ("donnez la valeur de a")

**lire** (a)

**afficher** ("donnez la valeur de b")

**lire** (b)

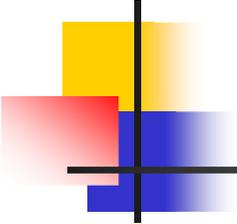
**si** (a<b) **alors** afficher (a "est la plus petite")

**sinon** afficher (b "est la plus petite")

**fin si**

### Fin

La partie "sinon" équivaut à la condition  $a \geq b$



# Exemple 4 : minimum

---

Cette fois-ci on s'intéresse aussi au cas où les deux valeurs sont égales (ni  $a < b$  ni  $b < a$ ) → 2 "si" imbriqués !!!

## Début

a,b : entier

**afficher** ("donnez la valeur de a")

**lire** (a)

**afficher** ("donnez la valeur de b")

**lire** (b)

**si** (a < b) **alors** afficher (a "est la plus petite")

**sinon si** (b < a) **alors afficher** (b "est la plus petite")

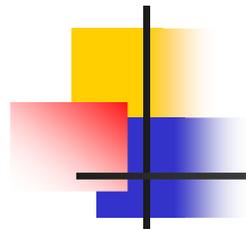
**sinon afficher** ("les 2 valeurs sont égales")

**fin si**

**fin si**

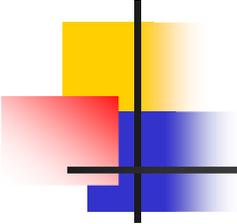
## Fin

La dernière partie "sinon" équivaut à la condition  $a = b$



## Exemple 5 : on continue l'imbrication

```
Si (val=1) alors afficher("Lundi")
  sinon si (val =2) alors afficher("Mardi")
    sinon si (val=3) alors afficher("Mercredi")
      sinon si (val=4) alors afficher("Jeudi")
        sinon si (val=5) alors afficher("Vendredi")
          sinon si (val=6) alors afficher("Samedi")
            sinon si (val=7) alors afficher("Dimanche")
              sinon afficher("Erreur")
            fin si
          fin si
        fin si
      fin si
    fin si
  fin si
Fin si
```



# Exemple 5 : Choix multiple

---

**selon** jour

1 : afficher("Lundi")

2 : afficher("Mardi")

3 : afficher("Mercredi")

4 : afficher("Jeudi")

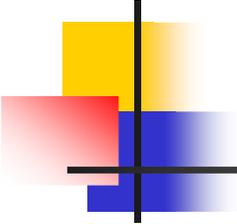
5 : afficher("Vendredi")

6 : afficher("Samedi")

7 : afficher("Dimanche")

**autrement** : afficher("Erreur")

**fin selon**



# Conclusion

---

- Tour d'horizon des notions de bases de l'algorithmique
  - Variable : déclaration, type
  - Instruction : séquence, bloc
  - Structures de contrôle
    - Conditionnelles : SI ... ALORS ... SINON ...
    - Boucles : TANT QUE, POUR
- Exemples simples d'application