

## Introduction à la Géométrie Algébrique. Le langage des schémas

Cours du 6 octobre 2015

### 2.4 Schémas noethériens

Les propriétés de finitude d'un anneau noethérien ont pour conséquence des propriétés de finitude pour le spectre : par exemple, les chaînes de fermés irréductibles  $Y_1 \subsetneq Y_2 \subsetneq Y_3 \subsetneq \dots$ , qui correspondent aux chaînes d'idéaux premiers de l'anneau, sont de longueur finie. Sur un schéma général, il est clair que l'hypothèse de quasi-compacité est nécessaire pour conserver ces propriétés.

**2.4.1 Définition.** On dit qu'un schéma  $X$  est *localement noethérien* s'il possède un recouvrement par des ouverts affines dont les anneaux de fonctions sont noethériens. On dit qu'un schéma  $X$  est *noethérien* s'il est localement noethérien et quasi-compact.

**2.4.2 Proposition.** Soit  $X$  un schéma. Les conditions suivantes sont équivalentes :

- (1)  $X$  est localement noethérien,
- (2) pour tout ouvert affine  $U \subset X$ , l'anneau  $\mathcal{O}_X(U)$  est noethérien.

**Preuve :** Seule l'implication (1)  $\Rightarrow$  (2) mérite un argument. Soit  $U = \text{Spec}(A)$  ouvert affine et  $\{I_k\}_{k \geq 0}$  une suite croissante d'idéaux de  $A$ . Utilisant le fait que  $X$  est localement noethérien et que tout localisé d'un anneau noethérien est noethérien, on voit que  $U$  peut être recouvert par des ouverts affines distingués  $D(f)$  d'anneaux de fonctions  $A_f$  noethériens. De plus, par quasi-compacité de  $U$  on peut supposer ce recouvrement fini. Alors, pour tout  $f$ , la suite d'idéaux localisés  $(I_k)_f$  est stationnaire, à partir d'un entier  $n$  que l'on peut supposer indépendant de  $f$ . Or, si  $I, J$  sont deux idéaux de  $A$  tels que  $I_f = J_f$  pour tout  $f$ , alors  $I = J$  (pour le voir, utiliser une partition de l'unité adaptée aux  $f^\alpha$  pour un entier  $\alpha$  bien choisi). Ceci montre que la suite  $I_k$  est stationnaire. Donc  $A$  est noethérien.  $\square$

Voici un exemple de schéma noethérien.

**2.4.3 Exemple.** Soit  $k$  un corps. Un schéma est *localement de type fini sur  $k$*  s'il possède un recouvrement par des ouverts affines dont les anneaux de fonctions sont des  $k$ -algèbres de type fini. On dit que  $X$  est *de type fini sur  $k$*  s'il est localement de type fini et quasi-compact. Par exemple, un sous-schéma d'un espace affine  $\mathbb{A}_k^n$  ou d'un espace projectif  $\mathbb{P}_k^n$  est de type fini sur  $k$ .

La propriété noethérienne a un pendant topologico-combinatoire introduit dans l'exercice suivant.

**2.4.4 Exercice.** On dit qu'un espace topologique  $X$  est *noethérien* si toute chaîne décroissante  $Y_0 \supset Y_1 \supset Y_2 \supset \dots$  de fermés est stationnaire.

(1) Soit  $X$  un espace noethérien. Montrez que (i) toute partie munie de la topologie induite est un espace noethérien (ii)  $X$  est quasi-compact (iii)  $X$  possède un nombre fini de composantes irréductibles (iv) toute composante irréductible contient un ouvert non vide de  $X$ .

(2) Montrez que le spectre d'un anneau noethérien est un espace topologique noethérien. Montrez que la réciproque est fautive en à l'aide d'un anneau non noethérien dont le spectre est ponctuel.

**2.4.5 Proposition.** *Tout sous-schéma d'un schéma (localement) noethérien est (localement) noethérien.*

**Preuve :** Supposons  $X$  localement noethérien. Si  $U \subset X$  est un sous-schéma ouvert, le fait que  $U$  est encore localement noethérien est clair. Si  $Y \subset X$  est un sous-schéma fermé, c'est tout aussi clair. Le cas d'un sous-schéma quelconque s'en déduit. Supposons de plus  $X$  quasi-compact. Alors il est réunion d'un nombre fini d'ouverts affines dont le spectre est un espace noethérien, d'après 2.4.2 et 2.4.4(2). On en déduit que l'espace  $|X|$  lui-même est noethérien. Alors tout sous-schéma a pour support un espace noethérien, donc quasi-compact, d'après 2.4.4(1). Ceci conclut.  $\square$

**2.4.6 Exercice.** La proposition précédente implique que tout ouvert d'un schéma noethérien est quasi-compact. On peut construire un exemple de schéma affine (donc quasi-compact) qui possède des ouverts non quasi-compact de la manière suivante. Sur un corps  $k$ , on prend l'anneau produit  $A = k^{\mathbb{N}}$ . Montrez que  $X = \text{Spec}(A)$  contient comme ouvert le schéma non quasi-compact  $U = \coprod_{n \in \mathbb{N}} \text{Spec}(k)$ , somme disjointe dénombrable de  $k$ -points. Retrouvez le fait que  $U \neq X$  en expliquant pourquoi il existe un idéal premier de  $A$  qui n'est pas le noyau de l'une des projections naturelles  $A \rightarrow k$ .

**2.4.7 Définition.** Soit  $A$  un anneau. On appelle *dimension de Krull* de  $A$  et on note  $\dim(A)$  le supremum des longueurs  $r$  de chaînes  $p_0 \subsetneq p_1 \subsetneq \dots \subsetneq p_r$  d'idéaux premiers de  $A$ .

Soit  $X$  un espace topologique. On appelle *dimension combinatoire* de  $X$  et on note  $\dim(X)$  le supremum des longueurs  $r$  de chaînes  $Y_0 \supsetneq Y_1 \supsetneq \dots \supsetneq Y_r$  de fermés irréductibles de  $X$ .

La théorie de la dimension des anneaux noethériens est une partie très importante et subtile de l'algèbre commutative. Nous nous contentons d'en citer sans preuve quelques résultats marquants.

**2.4.8 Proposition.** *Soit  $A$  un anneau noethérien.*

- (1) *Si  $A$  est local, alors  $\dim(A) < \infty$ .*
- (2) *On a  $\dim(A) = \sup \{ \dim(A_p), p \subset A \text{ premier} \}$ .*
- (3) *Si  $A$  est une algèbre intègre de type fini sur un corps  $k$ , alors  $r = \dim(A) < \infty$  est égal au degré de transcendance sur  $k$  du corps de fractions de  $A$ . De plus, toutes les chaînes maximales de premiers sont de longueur  $r$ .*
- (4) *L'anneau  $A$  possède un nombre fini d'idéaux premiers minimaux.*
- (5) *Si  $A$  est un corps alors  $\dim(A) = 0$ . Si  $A = \mathbb{Z}$  alors  $\dim(A) = 1$ . Si  $t$  est une indéterminée, on a  $\dim(A[t]) = \dim(A) + 1$ .*
- (6) *Il existe un anneau noethérien de dimension infinie.*

**Preuve :** Dans le livre de Eisenbud [Ei], ces résultats sont discutés dans l'introduction du chapitre 8 (notamment dans la section 8.1 qui est très intéressante), puis démontrés au fur et à mesure du chapitre. Par exemple (1) est conséquence de cor. 10.7, (3) est le th. A dans la section 13.1, (4) est le th. 3.1, (5) est cor. 10.13. Enfin pour (6) on peut trouver un exemple dans [Na], appendice A1, exemple 1 et reproduit dans [Ei], exer. 9.6 ou ici.  $\square$

**2.4.9 Exercice.** Montrez que  $\dim(A) = \dim(A_{\text{red}})$ .

## 2.5 Schémas réduits et intègres

**2.5.1 Définition.** On dit qu'un schéma  $X$  est *réduit* si pour tout ouvert  $U \subset X$ , l'anneau  $\mathcal{O}_X(U)$  est réduit. On dit qu'un schéma est *irréductible* si l'espace topologique sous-jacent  $|X|$  l'est. On dit qu'un schéma  $X$  est *intègre* si pour tout ouvert *non vide*  $U \subset X$ , l'anneau  $\mathcal{O}_X(U)$  est intègre.

**2.5.2 Exercice.** Montrez que  $X$  est réduit ssi pour tout  $x \in X$ , l'anneau local  $\mathcal{O}_{X,x}$  est réduit.

Pour tout ouvert  $U \subset X$ , on note  $\mathcal{N}_0(U)$  l'ensemble des fonctions nilpotentes de  $\mathcal{O}_X(U)$  et  $\mathcal{N}(U)$  l'ensemble des fonctions *localement* nilpotentes dans  $\mathcal{O}_X(U)$ . On appelle  $\mathcal{N}_0$  le *préfaisceau nilradical* de  $\mathcal{O}_X$  et  $\mathcal{N}$  le *faisceau nilradical* de  $\mathcal{O}_X$ , à cause de l'exercice suivant.

**2.5.3 Exercice.** Montrez que :

- (1)  $\mathcal{N}_0(U) = \mathcal{N}(U)$  pour tout  $U$  quasi-compact.
- (2) L'inclusion  $i : \mathcal{N}_0 \hookrightarrow \mathcal{N}$  identifie  $\mathcal{N}$  au faisceau associé à  $\mathcal{N}_0$ .
- (3) Le faisceau d'idéaux  $\mathcal{N}$  est quasi-cohérent.
- (4) Si  $X$  est noethérien,  $\mathcal{N}_0$  est un faisceau.
- (5) Si  $X = \coprod_{n \geq 0} \text{Spec}(k[t]/(t^n))$ , pour un corps  $k$ , alors  $\mathcal{N}_0$  n'est pas un faisceau.

L'exemple (4) montre que  $\mathcal{N}_0$  n'est pas toujours un faisceau, contrairement à ce qui est affirmé dans [EH], page 25. On peut même fabriquer un exemple dans lequel  $X$  est affine, en prenant le spectre de  $A = \prod_{n \geq 0} k[t]/(t^n)$  et en raisonnant de la même manière que dans l'exercice 2.4.6.

**2.5.4 Proposition.** Soit  $X$  un schéma et  $F \subset |X|$  un fermé. Alors, il existe un plus petit sous-schéma fermé  $Y \subset X$  de support  $F$ . C'est le seul sous-schéma fermé de  $X$  de support  $F$  qui soit réduit. Si  $F = |X|$ , ce sous-schéma fermé est le schéma réduit  $X_{\text{red}}$ , dont le faisceau d'idéaux est le nilradical  $\mathcal{N}$ .

**Preuve :** Si  $X = \text{Spec}(A)$  est affine, le fermé  $F$  est de la forme  $V(I)$ , pour un idéal  $I \subset A$ . De plus, on a vu en 2.2.9 que parmi tous les idéaux qui conviennent, il y en a un qui est maximal : c'est le seul qui soit *radical* i.e. tel que  $I = \sqrt{I}$ . Ceci signifie que le quotient  $A/I$  est réduit, c'est-à-dire que le schéma  $V(I)$  est réduit. Si  $X$  est un schéma arbitraire, sur chaque ouvert affine  $U$  on dispose par ce qui précède d'un plus petit sous-schéma fermé  $Y_U$  de support  $F \cap U$ . Par unicité, les sous-schémas fermés  $Y_U$  coïncident sur les intersections  $U \cap V$ , donc se recollent en un unique sous-schéma fermé  $Y$  qui remplit les conditions demandées.  $\square$

**2.5.5 Proposition.** *Un schéma est intègre si et seulement s'il est irréductible et réduit.*

**Preuve :** Si  $X$  n'est pas réduit, il n'est pas intègre. S'il n'est pas irréductible, il existe deux ouverts non vides disjoints  $U, V$ . Dans ce cas  $\mathcal{O}_X(U \cup V) = \mathcal{O}_X(U) \times \mathcal{O}_X(V)$  n'est pas intègre, donc  $X$  n'est pas intègre.

Réciproquement, supposons  $X$  irréductible et réduit. Soit  $U$  un ouvert non vide et  $f, g \in \mathcal{O}_X(U)$  tels que  $fg = 0$ . Alors les fermés  $Z_f = \{x \in U; f(x) = 0 \in \kappa(x)\}$  et  $Z_g$  recouvrent  $X$  (le fait que ce sont des fermés découle de 1.8.6). Par irréductibilité, l'un des deux égale  $X$ , par exemple  $Z_f$ . Ceci signifie que le germe  $f_x$  est dans l'idéal maximal de  $\mathcal{O}_{X,x}$ , pour tout  $x \in U$ . Alors dans tout ouvert affine de  $U$  la fonction  $f$  est nilpotente, donc nulle sur  $U$  par hypothèse.  $\square$

## 2.6 Produits fibrés

**2.6.1 Produit de schémas.** Le produit de variétés est une opération fondamentale; en géométrie différentielle, c'est lui qui permet de définir la variété  $\mathbb{R}^n$  à partir de  $\mathbb{R}$ . En géométrie algébrique, il serait bienvenu qu'il permette de définir l'espace affine  $\mathbb{A}_k^n$  à partir de  $\mathbb{A}_k^1$ . Malheureusement, en ce qui concerne les espaces topologiques ce n'est pas du tout le cas. Par exemple, l'espace  $|\mathbb{A}_k^2|$  est beaucoup plus gros que  $|\mathbb{A}_k^1| \times |\mathbb{A}_k^1|$ . En effet, supposant le corps  $k$  algébriquement clos pour simplifier, on a  $|\mathbb{A}_k^1| = k \cup \{\eta_{\mathbb{A}^1}\}$  où  $\eta_{\mathbb{A}^1}$  est le point générique, alors que  $|\mathbb{A}_k^2|$  comprend  $k^2$  (points de dimension 0), les points génériques de courbes irréductibles planes (points de dimension 1), et un point générique  $\eta_{\mathbb{A}^2}$ . Il y a une application continue naturelle  $|\mathbb{A}_k^2| \rightarrow |\mathbb{A}_k^1| \times |\mathbb{A}_k^1|$  décrite ainsi :

- le point fermé  $(a, b) \in k^2$  est envoyé sur le couple  $(a, b)$ ,
- le point générique  $\eta_C$  d'une courbe verticale  $C = \{a\} \times \mathbb{A}^1(k)$  est envoyé sur  $(a, \eta_{\mathbb{A}^1})$ , le point générique  $\eta_C$  d'une courbe horizontale  $C = \mathbb{A}^1(k) \times \{b\}$  est envoyé sur  $(\eta_{\mathbb{A}^1}, b)$ , et le point générique  $\eta_C$  d'une courbe transverse est envoyé sur  $(\eta_{\mathbb{A}^1}, \eta_{\mathbb{A}^1})$ ,
- le point générique  $\eta_{\mathbb{A}^2}$  est envoyé sur  $(\eta_{\mathbb{A}^1}, \eta_{\mathbb{A}^1})$ .

On voit que les courbes transverses contribuent à grossir excessivement la fibre au-dessus de  $(\eta_{\mathbb{A}^1}, \eta_{\mathbb{A}^1})$ . En fait la bonne définition du produit est la définition *catégorique*, c'est celle que nous adoptons dans la catégorie des schémas.

**2.6.2 Définition.** Dans une catégorie  $\mathcal{C}$ , le *produit* de deux objets  $X, Y$  est un objet  $Z$  muni de deux morphismes  $p_1 : Z \rightarrow X$  et  $p_2 : Z \rightarrow Y$  tel que pour toute paire de morphismes  $u : W \rightarrow X$  et  $v : W \rightarrow Y$ , il existe un unique morphisme  $w : W \rightarrow Z$  tel que  $u = p_1 w$  et  $v = p_2 w$ .

**2.6.3 Exercice.** Démontrez que le produit  $\mathbb{A}_{\mathbb{Z}}^1 \times \mathbb{A}_{\mathbb{Z}}^1$  est égal à  $\mathbb{A}_{\mathbb{Z}}^2$ .

**2.6.4 Produit fibré de schémas.** Le résultat de l'exercice ci-dessus met en évidence un phénomène curieux : on a  $\dim(\mathbb{A}_{\mathbb{Z}}^2) = 3$  alors que  $\dim(\mathbb{A}_{\mathbb{Z}}^1) + \dim(\mathbb{A}_{\mathbb{Z}}^1) = 4$  (rappelons-nous que  $\dim(A[t]) = \dim(A) + 1$  pour  $A$  noethérien, voir 2.4.8). Ceci provient du fait que le schéma  $\text{Spec}(\mathbb{Z})$  est de dimension 1. Si on pose  $\dim^*(X) = \dim(X) - \dim(\text{Spec}(\mathbb{Z})) = \dim(X) - 1$ , on obtient  $\dim^*(\mathbb{A}_{\mathbb{Z}}^n) = n$  et la relation

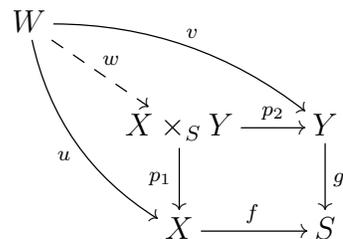
$$\dim^*(\mathbb{A}_{\mathbb{Z}}^{n+m}) = \dim^*(\mathbb{A}_{\mathbb{Z}}^n) + \dim^*(\mathbb{A}_{\mathbb{Z}}^m)$$

a lieu. Pour comprendre pourquoi la définition de  $\dim^*$  est naturelle, il suffit de mettre  $\text{Spec}(\mathbb{Z})$  à sa juste place, qui est celle d'objet terminal de la catégorie des schémas. (Rappelons qu'un *objet*

*terminal* dans une catégorie  $C$  est un objet  $T \in C$  tel que tout objet  $X$  possède un unique morphisme  $X \rightarrow T$ .) La catégorie des espaces topologiques et celle des variétés différentielles ont un objet terminal qui est le point ; c'est parce qu'il est de dimension 0 qu'il ne perturbe pas la relation  $\dim(X \times Y) = \dim(X) + \dim(Y)$ .

Dans une catégorie qui possède un objet terminal, le produit est un cas particulier de produit fibré. Le produit fibré porte bien son nom : c'est un produit pour des objets *fibrés au-dessus d'une base*  $S$ , et c'est pour mesurer la dimension des fibres que l'invariant  $\dim^*$  est pertinent.

**2.6.5 Définition.** Dans une catégorie  $C$ , le *produit fibré* de deux morphismes  $f : X \rightarrow S$  et  $g : Y \rightarrow S$  est un objet  $Z$  muni de deux morphismes  $p_1 : Z \rightarrow X$  et  $p_2 : Z \rightarrow Y$  tels que  $fp_1 = gp_2$ , avec la propriété suivante : pour toute paire de morphismes  $u : W \rightarrow X$  et  $v : W \rightarrow Y$  tels que  $fu = gv$ , il existe un unique morphisme  $w : W \rightarrow Z$  tel que  $u = p_1w$  et  $v = p_2w$ . On dit que  $u$  et  $v$  sont les *composantes* de  $w$  et on note  $w = (u, v)$ . Lorsqu'il existe, le produit fibré est unique à unique isomorphisme près et il est noté  $X \times_{f,S,g} Y$  ou simplement  $X \times_S Y$ .



Par exemple, dans la catégorie des ensembles le produit fibré est l'ensemble  $\{(x, y); f(x) = g(y)\}$  muni des deux projections naturelles.

**2.6.6 Théorème.** *Le produit fibré  $X \times_S Y$  de deux morphismes  $f : X \rightarrow S$  et  $g : Y \rightarrow S$  existe dans la catégorie des schémas.*

**Preuve :** Premier cas :  $X = \text{Spec}(A)$ ,  $Y = \text{Spec}(B)$ ,  $S = \text{Spec}(R)$  tous trois affines. Dans ce cas, se donner des morphismes  $u : W \rightarrow X$  et  $v : W \rightarrow Y$  tels que  $fu = gv$  est équivalent à se donner des morphismes d'anneaux  $u' : A \rightarrow \Gamma(W, \mathcal{O}_W)$  et  $v' : B \rightarrow \Gamma(W, \mathcal{O}_W)$  tels que  $u'f' = v'g'$ , d'après 1.8.7. Comme la somme amalgamée de  $A$  et  $B$  le long de  $R$  dans la catégorie des anneaux commutatifs unitaires est leur produit tensoriel, on en déduit qu'il existe un unique morphisme d'anneaux  $w' : A \otimes_R B \rightarrow \Gamma(W, \mathcal{O}_W)$  par lequel  $u'$  et  $v'$  se factorisent. Au morphisme  $w'$  est associé un morphisme de schémas  $w : W \rightarrow \text{Spec}(A \otimes_R B)$ . Ceci montre que  $X \times_S Y = \text{Spec}(A \otimes_R B)$ .

Deuxième cas : seul  $S$  est affine. Choisissons des recouvrements ouverts affines  $X = \cup X_i$  et  $Y = \cup Y_k$  et notons  $X_{i,j} = X_i \cap X_j$ ,  $Y_{k,l} = Y_k \cap Y_l$ . D'après le premier cas, les produits fibrés  $Z_{i,k} := X_i \times_S Y_k$  existent. Il n'est pas difficile de voir que le produit fibré  $X_{i,j} \times_S Y_{k,l}$  existe également et qu'on peut le réaliser comme un ouvert dans les schémas  $Z_{i,k}$ ,  $Z_{i,l}$ ,  $Z_{j,k}$  et  $Z_{j,l}$ . Plus précisément, notons  $Z = Z_{i,j,k,l}$  le sous-schéma ouvert  $p_1^{-1}(X_{i,j}) \cap p_2^{-1}(Y_{k,l})$  dans  $Z_{i,k} = X_i \times_S Y_k$ , où  $p_1 : Z_{i,k} \rightarrow X_i$  et  $p_2 : Z_{i,k} \rightarrow Y_k$  sont les projections. On vérifie immédiatement que  $Z$  possède la propriété universelle du produit fibré (catégorique)  $X_{i,j} \times_S Y_{k,l}$ . Ceci réalise ce produit fibré comme un ouvert de  $Z_{i,k}$  et la même construction permet de le voir comme un ouvert de  $Z_{i,l}$ ,  $Z_{j,k}$  et  $Z_{j,l}$ . On peut alors recoller les schémas  $Z_{i,k}$  le long des ouverts  $Z_{i,j,k,l}$  pour former un schéma  $X \times_S Y$ . (Il s'agit d'un recollement ordinaire dans lequel l'ensemble d'indices de la famille de schémas à recoller est un produit cartésien de deux ensembles.) Vérifions que c'est bien le produit fibré attendu. Étant donné  $u : W \rightarrow X$  et  $v : W \rightarrow Y$  tels que  $fu = gv$ , on considère les ouverts  $W_{i,k} = a^{-1}(X_i) \cap b^{-1}(Y_k)$  dans  $W$ . On construit des morphismes  $W_{i,k} \rightarrow X_i \times_S Y_k$  qui se recollent en un morphisme  $W \rightarrow X \times_S Y$ .

Troisième cas : cas général. Soit  $S = \cup S_i$  un recouvrement de  $S$  par des ouverts affines. Soient  $X_i = f^{-1}(S_i)$  et  $Y_i = g^{-1}(S_i)$  qui sont ouverts dans  $X$  et  $Y$ . Par restriction, on dispose de morphismes

$f_i : X_i \rightarrow S_i$  et  $g_i : Y_i \rightarrow S_i$ . D'après le deuxième cas, les produits fibrés  $X_i \times_{S_i} Y_i$  existent. Il n'est pas difficile de voir que les produits fibrés  $X_{i,j} \times_{S_{i,j}} Y_{i,j}$  existent également et se réalisent comme des ouverts dans  $X_i \times_{S_i} Y_i$  et dans  $X_j \times_{S_j} Y_j$ . Ces derniers se recollent donc pour former un schéma  $X \times_S Y$  pour lequel on vérifie comme précédemment la propriété de produit fibré.  $\square$

**2.6.7 Schémas relatifs.** Nous avons vu que l'espace affine sur  $\mathbb{Z}$  est mieux compris comme un morphisme  $\mathbb{A}_{\mathbb{Z}}^n \rightarrow \text{Spec}(\mathbb{Z})$  que comme un simple schéma. De même, les variétés sur un corps  $k$  doivent être vues comme des morphismes  $X \rightarrow \text{Spec}(k)$ . Plus généralement, dans de nombreux problèmes de géométrie algébrique on travaille avec un schéma de base  $S$  et le cadre naturel est celui de la catégorie  $\text{Sch}/S$  des *schémas au-dessus de  $S$*  ou  *$S$ -schémas* décrite ainsi :

- les objets sont les morphismes  $f : X \rightarrow S$  ;
- les morphismes entre  $f : X \rightarrow S$  et  $g : Y \rightarrow S$  sont les morphismes  $u : X \rightarrow Y$  tels que  $gu = f$ .

Un objet de  $\text{Sch}/S$  est parfois noté simplement  $X/S$ . Un morphisme entre  $X/S$  et  $Y/S$  est appelé un morphisme de  $S$ -schémas ou  $S$ -morphisme, et on note  $\text{Hom}_S(X, Y)$  au lieu de  $\text{Hom}_{\text{Sch}/S}(X, Y)$ . Par construction, le schéma  $S$  est un objet terminal de  $\text{Sch}/S$ . Le produit de deux  $S$ -schémas n'est autre que le produit fibré  $X \times_S Y$ .

Lorsque  $S = \text{Spec}(A)$ , on parle aussi de la catégorie  $\text{Sch}/A$  des  $A$ -schémas, on note  $\text{Hom}_A(X, Y)$  au lieu de  $\text{Hom}_S(X, Y)$ , etc. Si  $X$  est un  $A$ -schéma et  $A \rightarrow B$  est un morphisme d'anneaux, on note parfois abusivement  $X \otimes_A B$  au lieu de  $X \times_{\text{Spec}(A)} \text{Spec}(B)$ .

**2.6.8 Exercice.** Montrez que  $\mathbb{A}_S^n \simeq \mathbb{A}_{\mathbb{Z}}^n \times S$  et  $\mathbb{P}_S^n \simeq \mathbb{P}_{\mathbb{Z}}^n \times S$ . Déduisez-en une nouvelle preuve du fait que ces schémas ne dépendent pas des choix de recouvrements ouverts faits pour les construire dans 2.1.5 et 2.1.8.

**2.6.9 Exercice.** Soient  $X/S$  et  $Y/S$  deux  $S$ -schémas. Montrez qu'il existe une application naturelle  $|X \times_S Y| \rightarrow |X| \times_{|S|} |Y|$  et qu'elle est surjective.

**2.6.10 Exercice.** Soit  $S$  un schéma et  $S' \rightarrow S$  un morphisme.

- (1) Définissez un foncteur *changement de base*  $\text{Sch}/S \rightarrow \text{Sch}/S'$ ,  $X \mapsto X_{S'} := X \times_S S'$ .
- (2) Montrez que le changement de base par  $S'' \rightarrow S' \rightarrow S$  est le composé des changements de base par  $S' \rightarrow S$  et  $S'' \rightarrow S'$ .
- (2) Soit  $f : X \rightarrow Y$  un morphisme de  $S$ -schémas. Montrez que si  $f$  est une immersion, alors pour tout  $S' \rightarrow S$ , le morphisme  $f_{S'} : X_{S'} \rightarrow Y_{S'}$  est une immersion. On dit que la propriété d'être une immersion est *stable par changement de base*.